(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-22080

(P2003-22080A)

(43)公開日 平成15年1月24日(2003.1.24)

(51) Int.Cl. ⁷	識別記号	FΙ	テーマコード(参考)
G10K 15/02		G10K 15/02	5 B 0 6 5
G10K 13/02 G06F 3/06	301	G06F 3/06	301X 5D044
G10L 19/00		G11B 20/10	H 5D045
G11B 20/10	•	G10L 9/18	M
G11B 20/10		9/00	N
		審査請求 未請求	請求項の数19 OL (全 69 頁)
(21)出願番号	特願2001-206395(P2001-206395)	(71)出願人 00000218	
(22)出顧日	平成13年7月6日(2001.7.6)		
	·	(72)発明者 田中 出	出 品川区北品川6丁目7番35号 ソニ
	•	(74)代理人 1000821 中理士	31 稲本 義雄
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 記録装置および方法、記録媒体、並びにプログラム

(57)【要約】

【課題】 MSやPDとの間のチェックインとチェック アウトを一括して指示することができる装置を実現する。

【解決手段】 ステップS461で、MSのチェックイン可能なコンテンツデータが識別され、ステップS462で、1コンテンツデータずつ、チェックイン処理が行われる。ステップS463で、MSのチェックインリアータを全てチェックインしたか判定される。ステップS464で、チェックアウトするアルバムなたで、チェックアウト可能であるか判定され、ステップS467で、MSの容量が確認され、ステップS468で、コンテンツデータがチェックアウトされる。ステップS469で、チェックアウトするアルバムに含まれる全てのトラックを選択したか判定される。

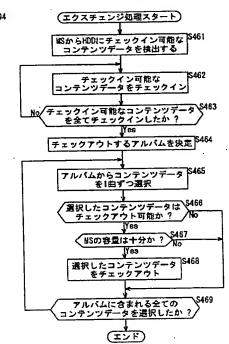


図94

(2)

特開2003-22080

【特許請求の範囲】

【請求項1】 コンテンツデータをコピーすることによ って情報記録媒体に複製コンテンツデータを生成する記 録装置において、

1

前記コンテンツデータを記憶する第1の記憶手段と、 前記コンテンツデータに対応する属性情報を記憶する第 -2の記憶手段と、

ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付手段と、

- *前記受付手段で受け付けられた前記コマンド操作に対応 して、前記情報記録媒体に記録されている複製コンテン 10 ツデータのうち、チェックイン可能な前記複製コンテン ツデータを、前記第1の記憶手段にチェックインするチ ェックイン手段と、

前記チェックイン手段が処理を終了した後、前記第1の 記憶手段で記憶されている前記コンテンツデータのう ち、チェックアウト可能な前記コンテンツデータを、前 記情報記録媒体にチェックアウトするチェックアウト手 段とを含むことを特徴とする記録装置。

【請求項2】 前記情報記録媒体は、着脱可能であると とを特徴とする請求項1に記載の記録装置。

【請求項3】 前記情報記録媒体は、接続された電子機 器に装着されていることを特徴とする請求項1に記載の 記録装置。

【請求項4】 前記チェックイン手段は、

前記情報記録媒体に記録されている前記複製コンテンツ データのうち、前記記録装置自身がチェックアウトした 前記複製コンテンツデータを、前記チェックイン可能な 前記複製コンテンツデータとして識別する識別手段と、 前記識別手段によって識別された前記複製コンテンツデ ータを前記情報記録媒体から削除する削除手段と、

前記削除手段によって削除された前記複製コンテンツデ ータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応する前 記属性情報を、前記第2の記憶手段から取得する取得手 段と、

前記取得手段によって取得された前記属性情報に含まれ るチェックアウト可能回数を、1だけインクリメントす・ るインクリメント手段とを含むことを特徴とする請求項 1 に記載の記録装置。

【請求項5】 前記チェックアウト手段は、

前記第1の記憶手段で記憶されていて、かつ、所定のグ ループに属する複数の前記コンテンツデータのうち、チ ェックアウト可能な前記コンテンツデータを判別する判 別手段と、

前記情報記録媒体の空き容量を確認する確認手段と、

前記確認手段の確認結果に基づいて、前記判別手段によ って判別された前記コンテンツデータをコピーすること によって前記情報記録媒体に前記複製コンテンツデータ を生成する生成手段と、

前記生成手段によって生成された前記複製コンテンツデ ータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応する前 SO ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付ステップ

記属性情報を、前記第2の記憶手段から読み出す読み出 し手段と、

前記読み出し手段によって読み出された前記属性情報に 含まれるチェックアウト可能回数を、1だけデクリメン トするデクリメント手段とを含むことを特徴とする請求 項1に記載の記録装置。

【請求項6】 コンテンツデータを記憶する第1の記憶 手段と

前記コンテンツデータに対応する属性情報を記憶する第 2の記憶手段とを備え、前記コンテンツデータをコピー することによって情報記録媒体に複製コンテンツデータ を生成する記録装置の記録方法において、

ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付ステップ

前記受付ステップの処理で受け付けられた前記コマンド 操作に対応して、前記情報記録媒体に記録されている複 製コンテンツデータのうち、チェックイン可能な前記複 製コンテンツデータを、前記第1の記憶手段にチェック インするチェックインステップと、

20 前記チェックインステップの処理が終了した後、前記第 1の記憶手段で記憶されている前記コンテンツデータの うち、チェックアウト可能な前記コンテンツデータを、 前記情報記録媒体にチェックアウトするチェックアウト ステップとを含むことを特徴とする記録方法。

【請求項7】 コンテンツデータを記憶する第1の記憶 手段と、

前記コンテンツデータに対応する属性情報を記憶する第 2の記憶手段とを備え、前記コンテンツデータをコピー することによって情報記録媒体に複製コンテンツデータ を生成する記録装置を制御するプログラムであって、 ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付ステップ ٤,

前記受付ステップの処理で受け付けられた前記コマンド 操作に対応して、前記情報記録媒体に記録されている複 製コンテンツデータのうち、チェックイン可能な前記複 製コンテンツデータを、前記第1の記憶手段にチェック インするチェックインステップと、

前記チェックインステップの処理が終了した後、前記第 1の記憶手段で記憶されている前記コンテンツデータの うち、チェックアウト可能な前記コンテンツデータを、 前記情報記録媒体にチェックアウトするチェックアウト ステップとを含むことを特徴とするコンピュータが読み 取り可能なプログラムが記録されている記録媒体。

【請求項8】 コンテンツデータを記憶する第1の記憶 手段と、

前記コンテンツデータに対応する属性情報を記憶する第 2の記憶手段とを備え、前記コンテンツデータをコピー することによって情報記録媒体に複製コンテンツデータ を生成するコンピュータに、

Ł.

前記受付ステップの処理で受け付けられた前記コマンド操作に対応して、前記情報記録媒体に記録されている複製コンテンツデータのうち、チェックイン可能な前記複製コンテンツデータを、前記第1の記憶手段にチェックインするチェックインステップと、

 ・前記チェックインステップの処理が終了した後、前記第 1の記憶手段で記憶されている前記コンテンツデータの
 ・ うち、チェックアウト可能な前記コンテンツデータを、 前記情報記録媒体にチェックアウトするチェックアウト ステップとを実行させるプログラム。

【請求項9】 コンテンツデータをコピーすることによって情報記録媒体に複製コンテンツデータを生成する記録装置において、

前記コンテンツデータを記憶する第1の記憶手段と、 前記コンテンツデータに対応する属性情報を記憶する第 2の記憶手段と、

ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付手段と、前記情報記録媒体に記録されている前記複製コンテンツデータのうち、前記記録装置自身がチェックアウトした 20前記複製コンテンツデータを、前記チェックイン可能な前記複製コンテンツデータとして識別する識別手段と、前記識別手段によって識別された前記複製コンテンツデータを前記情報記録媒体から削除する削除手段と、

前記削除手段によって削除された前記複製コンテンツデータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応する前記属性情報を、前記第2の記憶手段から取得する取得手段と、

前記取得手段によって取得された前記属性情報に含まれるチェックアウト可能回数を、1だけインクリメントす 30 るインクリメント手段と、

前記第1の記憶手段で記憶されていて、かつ、所定のグループに属する複数の前記コンテンツデータのうち、チェックアウト可能な前記コンテンツデータを判別する判別手段と、

前記情報記録媒体の空き容量を確認する確認手段と、前記確認手段の確認結果に基づいて、前記判別手段によって判別された前記コンテンツデータをコヒーすることによって前記情報記録媒体に前記複製コンテンツデータを生成する生成手段と、

前記生成手段によって生成された前記複製コンテンツデータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応する前記属性情報を、前記第2の記憶手段から読み出す読み出し手段と、

前記読み出し手段によって読み出された前記属性情報に 含まれるチェックアウト可能回数を、1だけデクリメン トするデクリメント手段と、

前記受付手段によって受け付けられた前記ユーザからの 1回の前記コマンド操作に対応して、前記識別手段、前 記削除手段、前記取得手段、前記インクリメント手段、 前記判別手段、前記確認手段、前記生成手段、前記読み出し手段、および前記デクリメント手段を制御する制御手段とを含むことを特徴とする記録装置。

【請求項10】 前記情報記録媒体は、着脱可能であることを特徴とする請求項10に記載の記録装置。

【請求項11】 前記情報記録媒体は、接続された電子 機器に装着されていることを特徴とする請求項10に記 載の記録装置。

【請求項 1 2 】 コンテンツデータを記憶する第 1 の記 10 憶手段と、

前記コンテンツデータに対応する属性情報を記憶する第 2の記憶手段とを備え、前記コンテンツデータをコピー することによって情報記録媒体に複製コンテンツデータ を生成する記録装置の記録方法において、

ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付ステップ と.

前記情報記録媒体に記録されている前記複製コンテンツ データのうち、前記記録装置自身がチェックアウトした 前記複製コンテンツデータを、前記チェックイン可能な 前記複製コンテンツデータとして識別する識別ステップ

前記識別ステップの処理で識別された前記複製コンテンツデータを前記情報記録媒体から削除する削除ステップと、

前記削除ステップの処理で削除された前記複製コンテンツデータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応する前記属性情報を、前記第2の記憶手段から取得する取得ステップと、

前記取得ステップの処理で取得された前記属性情報に含まれるチェックアウト可能回数を、1 たけインクリメントするインクリメントステップと、

前記第1の記憶手段で記憶されていて、かつ、所定のグループに属する複数の前記コンテンツデータのうち、チェックアウト可能な前記コンテンツデータを判別する判別ステップと、

前記情報記録媒体の空き容量を確認する確認ステップと

前記確認ステップの処理での確認結果に基づいて、前記 判別ステップの処理で判別された前記コンテンツデータ 40 をコピーすることによって前記情報記録媒体に前記複製 コンテンツデータを生成する生成ステップと、

前記生成ステップの処理で生成された前記複製コンテン ツデータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応す る前記属性情報を、前記第2の記憶手段から読み出す読 み出しステップと、

前記読み出しステップの処理で読み出された前記属性情報に含まれるチェックアウト可能回数を、1だけデクリメントするデクリメントステップと、

前記受付ステップの処理で受け付けられた前記ユーザか 50 らの1回の前記コマンド操作に対応して、前記識別ステ

4

別ステップの処理、前記確認ステップの処理、前記生成 ステップの処理、前記読み出しステップの処理、および

前記デクリメントステップの処理を制御する制御ステッ プとを含むことを特徴とするコンピュータが読み取り可 能なプログラムが記録されている記録媒体。

【請求項14】 コンテンツデータを記憶する第1の記 憶手段と、

前記コンテンツデータに対応する属性情報を記憶する第 2の記憶手段とを備え、

前記コンテンツデータをコピーすることによって情報記 録媒体に複製コンテンツデータを生成するコンピュータ K.

ユーザからのコマント操作を受け付ける受付ステップ ٤.

前記情報記録媒体に記録されている前記複製コンテンツ データのうち、前記記録装置自身がチェックアウトした 前記複製コンテンツデータを、前記チェックイン可能な 前記複製コンテンツデータとして識別する識別ステップ ٤.

前記識別ステップの処理で識別された前記複製コンテン ツデータを前記情報記録媒体から削除する削除ステップ と、

前記削除ステップの処理で削除された前記複製コンテン ツデータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応す る前記属性情報を、前記第2の記憶手段から取得する取 得ステップと、

前記取得ステップの処理で取得された前記属性情報に含 まれるチェックアウト可能回数を、1だけインクリメン トするインクリメントステップと、

前記第1の記憶手段で記憶されていて、かつ、所定のグ ループに属する複数の前記コンテンツデータのうち、チ ェックアウト可能な前記コンテンツデータを判別する判 別ステップと、

前記情報記録媒体の空き容量を確認する確認ステップ ٤.

前記確認ステップの処理での確認結果に基づいて、前記 判別ステップの処理で判別された前記コンテンツデータ をコピーするととによって前記情報記録媒体に前記複製 コンテンツデータを生成する生成ステップと、

前記生成ステップの処理で生成された前記複製コンテン ツデータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応す る前記属性情報を、前記第2の記憶手段から読み出す読 み出しステップと、

前記読み出しステップの処理で読み出された前記属性情 報に含まれるチェックアウト可能回数を、1だけデクリ メントするデクリメントステップと、

前記受付ステップの処理で受け付けられた前記ユーザか らの1回の前記コマンド操作に対応して、前記識別ステ ップの処理、前記削除ステップの処理、前記取得ステッ プの処理、前記インクリメントステップの処理、前記判

ップの処理、前記削除ステップの処理、前記取得ステッ プの処理、前記インクリメントステップの処理、前記判 別ステップの処理、前記確認ステップの処理、前記生成 ステップの処理、前記読み出しステップの処理、および 前記デクリメントステップの処理を制御する制御ステッ プとを含むことを特徴とする記録方法。

【請求項13】 コンテンツデータを記憶する第1の記 憶手段と、

. - 前記コンテンツデータに対応する属性情報を記憶する第 2の記憶手段とを備え、前記コンテンツデータをコピー 10 することによって情報記録媒体に複製コンテンツデータ を生成する記録装置を制御するプログラムであって、

ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付ステップ

前記情報記録媒体に記録されている前記複製コンテンツ データのうち、前記記録装置自身がチェックアウトした 前記複製コンテンツデータを、前記チェックイン可能な 前記複製コンテンツデータとして識別する識別ステップ

前記識別ステップの処理で識別された前記複製コンテン ツデータを前記情報記録媒体から削除する削除ステップ Ł.

前記削除ステップの処理で削除された前記複製コンテン ツデータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応す る前記属性情報を、前記第2の記憶手段から取得する取 得ステップと、

前記取得ステップの処理で取得された前記属性情報に含 まれるチェックアウト可能回数を、1だけインクリメン トするインクリメントステップと、

前記第1の記憶手段で記憶されていて、かつ、所定のグ ループに属する複数の前記コンテンツデータのうち、チ ェックアウト可能な前記コンテンツデータを判別する判 別ステップと、

前記情報記録媒体の空き容量を確認する確認ステップ

前記確認ステップの処理での確認結果に基づいて、前記 判別ステップの処理で判別された前記コンテンツデータ をコピーすることによって前記情報記録媒体に前記複製 コンテンツデータを生成する生成ステップと、

前記生成ステップの処理で生成された前記複製コンテン ツデータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応す る前記属性情報を、前記第2の記憶手段から読み出す読 み出しステップと、

前記読み出しステップの処理で読み出された前記属性情 報に含まれるチェックアウト可能回数を、1だけデクリ メントするデクリメントステップと、

前記受付ステップの処理で受け付けられた前記ユーザか らの1回の前記コマンド操作に対応して、前記識別ステ ップの処理、前記削除ステップの処理、前記取得ステッ プの処理、前記インクリメントステップの処理、前記判 50

別ステップの処理、前記確認ステップの処理、前記生成 ステップの処理、前記読み出しステップの処理、および 前記デクリメントステップの処理を制御する制御ステッ プとを実行させるプログラム。

【請求項15】 コンテンツデータをコピーすることによって情報記録媒体に複製コンテンツデータを生成するための専用アプリケーションプログラムだけが起動可能であり、電源投入の直後に前記専用アプリケーションプログラムが実行される記録装置において、

前記コンテンツデータを記憶する第1の記憶手段と、 前記コンテンツデータに対応する属性情報を記憶する第 2の記憶手段と、

ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付手段と、 前記受付手段で受け付けられた前記コマンド操作に対応 して、前記情報記録媒体に記録されている複製コンテン ツデータのうち、チェックイン可能な前記複製コンテン ツデータを、前記第1の記憶手段にチェックインするチェックイン手段と、

前記チェックイン手段が処理を終了した後、前記第1の 記憶手段で記憶されている前記コンテンツデータのう ち、チェックアウト可能な前記コンテンツデータを、前 記情報記録媒体にチェックアウトするチェックアウト手 段とを含むことを特徴とする記録装置。

【請求項16】 前記情報記録媒体は、着脱可能である ととを特徴とする請求項16に記載の記録装置。

【請求項17】 前記情報記録媒体は、接続された電子 機器に装着されていることを特徴とする請求項16に記 載の記録装置。

【請求項18】 前記チェックイン手段は、

前記情報記録媒体に記録されている前記複製コンテンツ 30 データのうち、前記記録装置自身がチェックアウトした 前記複製コンテンツデータを、前記チェックイン可能な 前記複製コンテンツデータとして識別する識別手段と、 前記識別手段によって識別された前記複製コンテンツデ ータを前記情報記録媒体から削除する削除手段と、

前記削除手段によって削除された前記複製コンテンツデータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応する前記属性情報を、前記第2の記憶手段から取得する取得手段と

前記取得手段によって取得された前記属性情報に含まれるチェックアウト可能回数を、1だけインクリメントするインクリメント手段とを含むことを特徴とする請求項16に記載の記録装置。

【請求項19】 前記チェックアウト手段は、

前記第1の記憶手段で記憶されていて、かつ、所定のグループに属する複数の前記コンテンツデータのうち、チェックアウト可能な前記コンテンツデータを判別する判別手段と、

前記情報記録媒体の空き容量を確認する確認手段と、 に一杯である場合、ユーザは、MSやFDに記録されて前記確認手段の確認結果に基づいて、前記判別手段によ 50 いる符号化データのコピーをチェックインさせる操作を

って判別された前記コンテンツデータをコピーすること によって前記情報記録媒体に前記複製コンテンツデータ を生成する生成手段と、

前記生成手段によって生成された前記複製コンテンツデータのオリジナルの前記コンテンツデータに対応する前記属性情報を、前記第2の記憶手段から読み出す読み出し手段と、

前記読み出し手段によって読み出された前記属性情報に含まれるチェックアウト可能回数を、1だけデクリメントするデクリメント手段とを含むことを特徴とする請求項16に記載の記録装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、記録装置および方法、記録媒体、並びにプログラムに関し、例えば、音楽 C D に記録されている PCM(Pulse Code Modulation)データを符号化してハードディスクに蓄積し、蓄積した符号化データを、半導体メモリやボータブルデバイスに供給する場合に用いて好適な記録装置および方法、記録媒 4、並びにプログラムに関する。

[0002]

【従来の技術】従来、CDプレーヤに接続したネットワークウェークマン(商標)などのボータブルデバイス(以下、PDと記述する)により、音楽CDを録音することが可能である。すなわち、音楽CDのPCMデータを、ATRAC(Adaptive Transform Acoustic Coding) 3方式などに従ってエンコードし、得られる符号化データを、メモリースティック(商標)(以下、MSと記述する)などの半導体メモリや、PDが内蔵するメモリに記録することが可能である。

【0003】しかしながら、CDプレーヤとPDを接続して、音楽CDを録音する方法では、複数の音楽CDの中から気に入った曲だけを選択して記録するような編集の作業が面倒である。

【0004】なお、パーソナルコンピュータを用いれば、音楽CDのPCMデータを圧縮符号化してハードディスクドライブに蓄積することができるとともに、蓄積した符号化データのコピーを、パーソナルコンピュータに接続したMSやPDなどに一時的に作成することができる。この処理をチェックアウトと称する。また、チェックアウトにより、MSやPDなどに作成された符号化データのコピーを消去する処理をチェックインと称する。チェックアウトおよびチェックインの詳細については後述する。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】ところで、ハードディスクドライブに蓄積した符号化データを、MSやPDなどにチェックアウトする際、MSやPDの記憶容量が既に一杯である場合、ユーザは、MSやPDに記録されている符号化データのコピーをチェックインさせる操作を

した後、希望する曲の符号化データをチェックアウトさせる操作を行う必要があるので、操作が面倒である課題があった。

[0006] 本発明はこのような状況に鑑みてなされた ものであり、MSやPDとの間のチェックインとチェッ クアウトを一括して指示することができる装置を実現す ることを目的とする。

[0007]

【課題を解決するための手段】本発明の第1の記録装置は、コンテンツデータを記憶する第1の記憶手段と、コロンテンツデータに対応する属性情報を記憶する第2の記憶手段と、ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付手段と、受付手段で受け付けられたコマンド操作に対応して、情報記録媒体に記録されている複製コンテンツデータのうち、チェックイン可能な複製コンテンツデータを、第1の記憶手段にチェックインするチェックイン手段と、チェックイン手段が処理を終了した後、第1の記憶手段で記憶されているコンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコンテンツデータを、情報記録媒体にチェックアウトするチェックアウト手段とを含むことをおしまる。

【0008】前記情報記録媒体は、着脱可能であるよう にすることができる。

【0009】前記情報記録媒体は、接続された電子機器 に装着されているようにすることができる。

【0010】前記チェックイン手段は、情報記録媒体に記録されている複製コンテンツデータのうち、記録装置自身がチェックアウトした複製コンテンツデータとして識別する識別手段と、識別手段によって識別された複製コンテンツデータを情報記録媒体から削除する削除手段と、削除手段によって削除された複製コンテンツデータのオリジナルのコンテンツデータに対応する属性情報を、第2の記憶手段から取得する取得手段と、取得手段によって取得された属性情報に含まれるチェックアウト可能回数を、1だけインクリメントするインクリメント手段とを含むことができる。

(0011)前記チェックアウト手段は、第1の記憶手段で記憶されていて、かつ、所定のグループに属する複数のコンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコンテンツデータを判別する判別手段と、情報記録媒体の空き容量を確認する確認手段と、確認手段の確認結果に基づいて、判別手段によって判別されたコンテンツデータをコピーすることによって情報記録媒体に複製コンテンツデータを生成する生成手段と、生成手段によって生成された複製コンテンツデータのオリジナルのコンテンツデータに対応する属性情報を、第2の記憶手段から読み出す読み出し手段と、読み出し手段によって読み出された属性情報に含まれるチェックアウト可能回数を、1たけデクリメントするデクリメント手段とを含むことが

できる。

【0012】本発明の第1の記録方法は、ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付ステップと、受付ステップの処理で受け付けられたコマンド操作に対応して、情報記録媒体に記録されている複製コンテンツデータのうち、チェックイン可能な複製コンテンツデータを、第1の記憶手段にチェックインするチェックインステップと、チェックインステップの処理が終了した後、第1の記憶手段で記憶されているコンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコンテンツデータを、情報記録媒体にチェックアウトするチェックアウトステップとを含むことを特徴とする。

10

【0013】本発明の第1の記録媒体のプログラムは、ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付ステップと、受付ステップの処理で受け付けられたコマンド操作に対応して、情報記録媒体に記録されている複製コンテンツデータを、第1の記憶手段にチェックインするチェックインステップと、チェックインステップの処理が終了した後、第1の記憶手段で記憶されているコンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコンテンツデータを、情報記録媒体にチェックアウトするチェックアウトステップとを含むことを特徴とする。

【0014】本発明の第1のプログラムは、ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付ステップと、受付ステップの処理で受け付けられたコマンド操作に対応して、情報記録媒体に記録されている複製コンテンツデータのうち、チェックイン可能な複製コンテンツデータを、第1の記憶手段にチェックインするチェックインステップの処理が終了した後、第1の記憶手段で記憶されているコンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコンテンツデータを、情報記録媒体にチェックアウトするチェックアウトステップとをコンピュータに実行させることを特徴とする。

【0015】本発明の第2の記録装置は、コンテンツデ ータを記憶する第1の記憶手段と、コンテンツデータに 対応する属性情報を記憶する第2の記憶手段と、ユーザ からのコマンド操作を受け付ける受付手段と、情報記録 媒体に記録されている複製コンテンツデータのうち、記 録装置自身がチェックアウトした複製コンテンツデータ を、チェックイン可能な複製コンテンツデータとして識 別する識別手段と、識別手段によって識別された複製コ ンテンツデータを情報記録媒体から削除する削除手段 と、削除手段によって削除された複製コンテンツデータ のオリジナルのコンテンツデータに対応する属性情報 を、第2の記憶手段から取得する取得手段と、取得手段 によって取得された属性情報に含まれるチェックアウト 可能回数を、1.だけインクリメントするインクリメント 手段と、第1の記憶手段で記憶されていて、かつ、所定 のグループに属する複数のコンテンツデータのうち、チ

ェックアウト可能なコンテンツデータを判別する判別手 段と、情報記録媒体の空き容量を確認する確認手段と、 確認手段の確認結果に基づいて、判別手段によって判別 されたコンテンツデータをコピーすることによって情報 記録媒体に複製コンテンツデータを生成する生成手段 と、生成手段によって生成された複製コンテンツデータ のオリジナルのコンテンツデータに対応する属性情報 を、第2の記憶手段から読み出す読み出し手段と、読み 出し手段によって読み出された属性情報に含まれるチェ ックアウト可能回数を、1だけデクリメントするデクリ メント手段と、受付手段によって受け付けられたユーザ からの1回のコマンド操作に対応して、識別手段、削除 手段、取得手段、インクリメント手段、判別手段、確認 手段、生成手段、読み出し手段、およびデクリメント手 段を制御する制御手段とを含むことを特徴とする。 【0016】前記情報記録媒体は、着脱可能であるよう

にすることができる。 [0017] 前記情報記録媒体は、接続された電子機器

に装着されているようにすることができる。 【0018】本発明の第2の記録方法は、ユーザからの コマンド操作を受け付ける受付ステップと、情報記録媒 体に記録されている複製コンテンツデータのうち、記録 装置自身がチェックアウトした複製コンテンツデータ を、チェックイン可能な複製コンテンツデータとして識 別する識別ステップと、識別ステップの処理で識別され た複製コンテンツデータを情報記録媒体から削除する削 除ステップと、削除ステップの処理で削除された複製コ ンテンツデータのオリジナルのコンテンツデータに対応 する属性情報を、第2の記憶手段から取得する取得ステ ップと、取得ステップの処理で取得された属性情報に含 まれるチェックアウト可能回数を、1だけインクリメン トするインクリメントステップと、第1の記憶手段で記 憶されていて、かつ、所定のグループに属する複数のコ ンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコンテン ツデータを判別する判別ステップと、情報記録媒体の空 き容量を確認する確認ステップと、確認ステップの処理 での確認結果に基づいて、判別ステップの処理で判別さ れたコンテンツデータをコピーすることによって情報記 録媒体に複製コンテンツデータを生成する生成ステップ と、生成ステップの処理で生成された複製コンテンツデ ータのオリジナルのコンテンツデータに対応する属性情 報を、第2の記憶手段から読み出す読み出しステップ と、読み出しステップの処理で読み出された属性情報に 含まれるチェックアウト可能回数を、1だけデクリメン トするデクリメントステップと、受付ステップの処理で 受け付けられたユーザからの 1 回のコマンド操作に対応 して、識別ステップの処理、削除ステップの処理、取得 ステップの処理、インクリメントステップの処理、判別 ステップの処理、確認ステップの処理、生成ステップの

テップの処理を制御する制御ステップとを含むことを特 徴とする。

【0019】本発明の第2の記録媒体のプログラムは、 ユーザからのコマンド操作を受け付ける受付ステップ と、情報記録媒体に記録されている複製コンテンツデー タのうち、記録装置自身がチェックアウトした複製コン テンツデータを、チェックイン可能な複製コンテンツデ ータとして識別する識別ステップと、識別ステップの処 理で識別された複製コンテンツデータを情報記録媒体か ら削除する削除ステップと、削除ステップの処理で削除 された複製コンテンツデータのオリジナルのコンテンツ データに対応する属性情報を、第2の記憶手段から取得 する取得ステップと、取得ステップの処理で取得された 属性情報に含まれるチェックアウト可能回数を、1だけ インクリメントするインクリメントステップと、第1の 記憶手段で記憶されていて、かつ、所定のグループに属 する複数のコンテンツデータのうち、チェックアウト可 能なコンテンツデータを判別する判別ステップと、情報 記録媒体の空き容量を確認する確認ステップと、確認ス テップの処理での確認結果に基づいて、判別ステップの 処理で判別されたコンテンツデータをコピーすることに よって情報記録媒体に複製コンテンツデータを生成する 生成ステップと、生成ステップの処理で生成された複製 コンテンヴデータのオリジナルのコンテンツデータに対 応する属性情報を、第2の記憶手段から読み出す読み出 しステップと、読み出しステップの処理で読み出された 属性情報に含まれるチェックアウト可能回数を、1だけ デクリメントするデクリメントステップと、受付ステッ プの処理で受け付けられたユーザからの1回のコマンド 操作に対応して、識別ステップの処理、削除ステップの 処理、取得ステップの処理、インクリメントステップの 処理、判別ステップの処理、確認ステップの処理、生成 ステップの処理、読み出しステップの処理、およびデク リメントステップの処理を制御する制御ステップとを含 むことを特徴とする。

【0020】本発明の第2のプログラムは、ユーザから のコマンド操作を受け付ける受付ステップと、情報記録 媒体に記録されている複製コンテンツデータのうち、記 録装置自身がチェックアウトした複製コンテンツデータ を、チェックイン可能な複製コンテンツデータとして識 別する識別ステップと、識別ステップの処理で識別され た複製コンテンツデータを情報記録媒体から削除する削 除ステップと、削除ステップの処理で削除された複製コ ンテンツデータのオリジナルのコンテンツデータに対応 する属性情報を、第2の記憶手段から取得する取得ステ ップと、取得ステップの処理で取得された属性情報に含 まれるチェックアウト可能回数を、1だけインクリメン トするインクリメントステップと、第1の記憶手段で記 憶されていて、かつ、所定のグループに属する複数のコ 処理、読み出しステップの処理、およびデクリメントス 50 ンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコンテン

(8)

30

ツデータを判別する判別ステップと、情報記録媒体の空 き容量を確認する確認ステップと、確認ステップの処理 での確認結果に基づいて、判別ステップの処理で判別さ れたコンテンツデータをコピーすることによって情報記 **録媒体に複製コンテンツデータを生成する生成ステップ** と、生成ステップの処理で生成された複製コンテンツデ ・ータのオリジナルのコンテンツデータに対応する属性情 報を、第2の記憶手段から読み出す読み出しステップ - と、読み出しステップの処理で読み出された属性情報に 含まれるチェックアウト可能回数を、1だけデクリメン 10 トするデクリメントステップと、受付ステップの処理で 受け付けられたユーザからの1回のコマンド操作に対応 して、識別ステップの処理、削除ステップの処理、取得 ステップの処理、インクリメントステップの処理、判別 ステップの処理、確認ステップの処理、生成ステップの 処理、読み出しステップの処理、およびデクリメントス テップの処理を制御する制御ステップとを含むことを特 徴とする。

【0021】本発明の第3の記録装置は、コンテンツデ ータを記憶する第1の記憶手段と、コンテンツデータに 20 対応する属性情報を記憶する第2の記憶手段と、ユーザ からのコマンド操作を受け付ける受付手段と、受付手段 で受け付けられたコマンド操作に対応して、情報記録媒 体に記録されている複製コンテンツデータのうち、チェ ックイン可能な複製コンテンツデータを、第1の記憶手 段にチェックインするチェックイン手段と、チェックイ ン手段が処理を終了した後、第1の記憶手段で記憶され ているコンテンツデータのうち、チェックアウト可能な コンテンツデータを、情報記録媒体にチェックアウトす るチェックアウト手段とを含むことを特徴とする。

【0022】前記情報記録媒体は、着脱可能であるよう にすることができる。

【0023】前記情報記録媒体は、接続された電子機器 に装着されているようにすることができる。

【0024】前記チェックイン手段は、情報記録媒体に 記録されている複製コンテンツデータのうち、記録装置 自身がチェックアウトした複製コンテンツデータを、チ ェックイン可能な複製コンテンツデータとして識別する 識別手段と、識別手段によって識別された複製コンテン ツデータを情報記録媒体から削除する削除手段と、削除 手段によって削除された複製コンテンツデータのオリジ ナルのコンテンツデータに対応する属性情報を、第2の 記憶手段から取得する取得手段と、取得手段によって取 得された属性情報に含まれるチェックアウト可能回数 を、1だけインクリメントするインクリメント手段とを 含むととができる。

【0025】前記チェックアウト手段は、第1の記憶手 段で記憶されていて、かつ、所定のグループに属する複 数のコンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコ ンテンツデータを判別する判別手段と、情報記録媒体の

空き容量を確認する確認手段と、確認手段の確認結果に 基づいて、判別手段によって判別されたコンテンツデー タをコピーすることによって情報記録媒体に複製コンテ ンツデータを生成する生成手段と、生成手段によって生 成された複製コンテンツデータのオリジナルのコンテン ツデータに対応する属性情報を、第2の記憶手段から読 み出す読み出し手段と、読み出し手段によって読み出さ れた属性情報に含まれるチェックアウト可能回数を、1 だけデクリメントするデクリメント手段とを含むことが できる。

【0026】本発明の第1の記録装置および方法、並び にプログラムにおいては、ユーザからのコマンド操作が 受け付けられ、受け付けられたコマンド操作に対応し て、情報記録媒体に記録されている複製コンテンツデー タのうち、チェックイン可能な複製コンテンツデータが 第1の記憶手段にチェックインされ、チェックインの処 理が終了した後、第1の記憶手段で記憶されているコン テンツデータのうち、チェックアウト可能なコンテンツ データが情報記録媒体にチェックアウトされる。

【0027】本発明の第2の記録装置および方法、並び にプログラムにおいては、情報記録媒体に記録されてい る複製コンテンツデータのうち、記録装置自身がチェッ クアウトした複製コンテンツデータがチェックイン可能 な複製コンテンツデータとして識別され、識別された複 製コンテンツデータが情報記録媒体から削除され、削除 された複製コンテンツデータのオリジナルのコンテンツ データに対応する属性情報が第2の記憶手段から取得さ れ、取得された属性情報に含まれるチェックアウト可能 回数が1だけインクリメントされる。また、第1の記憶 手段で記憶されていて、かつ、所定のグループに属する 複数のコンテンツデータのうち、チェックアウト可能な コンテンツデータが判別され、情報記録媒体の空き容量 が確認され、その確認結果に基づいて、判別されたコン テンツデータがコピーされることによって情報記録媒体 に複製コンテンツデータが生成され、生成された複製コ ンテンツデータのオリジナルのコンテンツデータに対応 する属性情報が第2の記憶手段から読み出され、読み出 された属性情報に含まれるチェックアウト可能回数が1 だけデクリメントされる。なお、受け付けられたユーザ からの1回のコマンド操作に対応して、識別、削除、取 得、インクリメント、判別、確認、生成、読み出し、お よびデクリメントの各処理が制御される。

【0028】本発明の第3の記録装置においては、コン テンツデータが記憶され、コンテンツデータに対応する 属性情報が記憶される。また、ユーザからのコマンド操 作が受け付けられる。受け付けられたコマンド操作に対 応して、情報記録媒体に記録されている複製コンテンツ データのうち、チェックイン可能な複製コンテンツデー ・タが第1の記憶手段にチェックインされ、チェックイン 50 の処理が終了した後、第1の記憶手段で記憶されている

特開2003-22080

. コンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコンテ ンツデータが情報記録媒体にチェックアウトされる。 [0029]

【発明の実施の形態】本発明の一実施の形態であるオー ディオサーバの概要について、図 1 を参照して説明す る。とのオーディオサーバ1は、音楽CD3に記録され ているPCM(Pulse Code Modulation)データを読み出し、 ATRAC(Adaptive Transform Acoustic Coding)3方式に

・ よってエンコードし、得られる符号化データをハードデ ィスクドライブ58(図6)に記録し、記録した符号化 10 データを、上層側からフォルダリスト、フォルダ、アル バム、およびトラックなどの階層構造をなすオブジェク トに対応付けて管理する。

【0030】フォルダリストには、1段下の階層に位置 する複数のフォルダを含めることができる。フォルダに は、1段下の階層に位置する複数のアルバムを含めるこ とができる。アルバムには、1段下の階層に位置する複 数のトラックを含めることができる。階層構造の最下層 に位置するトラックは、1曲分の符号化データと1対1 に対応する。

【0031】以下、符号化データをコンテンツデータと も記述する。フォルダリスト、フォルダ、アルバム、お よびトラックをオブジェクトとも記述する。ユーザは、 オブジェクトを指定して各種のコマンドを指令する。な お、オブジェクトの階層構造の詳細については、図38 を参照して後述する。

【0032】また、オーディオサーバ1は、音楽CD3 を再生したり、ハードディスクドライブ(以下、HDDと 記述する)58に記録されている符号化データをデコー ドしたりして、得られる音声信号をスピーカ2から出力 30

【0033】さらに、オーディオサーバ1は、MSスロ ット45(図5)に挿入されたマジックゲート(商標) に対応するメモリースティック(商標)(以下、MSと 記述する)4や、コネクタ43(図5)に接続されるネ ットワークウォークマン(商標)などのポータブルデバ イス (以下、PDと記述する) 5 に対して、HDD5 8 に 記録されている符号化データを、チェックアウト処理ま たはムーブアウト処理によって記録するとともに、MS 4やPD5に記録されている符号化データを、チェック イン処理、ムーブイン処理、またはインポート処理によ ってHDD58に記録する。

【0034】 ここで、マジックゲートとは、マジックゲ ートに対応するMS4に記録するデータの暗号化と、M S4を挿入して使用するオーディオサーバ1の相互認証 との2つの技術によりデータの著作権を保護するための 技術であり、ディジタルオーディオデータの不正なコピ ー、再生、改ざんを防止することが可能である。マジッ クゲートは、SDMI(Secure Digital Music Initiative) 規格に準拠している。

【0035】なお、オーディオサーバ1と、MS4また はPD5との間のチェックアウト処理、チェックイン処 理、ムーブアウト処理、ムーブイン処理、およびインポ ート処理については後述する。

【0036】符号化データが記録されたMS4は、オー ディオサーバ 1 から取り出され、例えば、パーソナルコ ンピュータ6に装着されて、記録されている符号化デー タが読み出されてデコードされる。

[0037]符号化データが記録されたPD5は、符号 化データをデコードし、得られる音声信号をヘッドホン から出力する。

【0038】リモートコントローラ7は、ユーザからの 操作を受け付けて、対応する制御信号をオーディオサー バ1に送信する。

【0039】次に、オーディオサーバ1の外観につい て、図2乃至図5を参照して説明する。図2は、オーデ ィオサーバ1の正面上方からの外観図である。図3は、 オーディオサーバ1の上面図である。図4は、オーディ オサーバ1の背面図である。図5は、正面図である。

【0040】オーディオサーバ1の上面には、CDを装 着するC Dトレイ (不図示) の蓋40が設けられてお り、蓋40には、図3に示すように、パワーボタン11 などのボダン類の他、各種の情報を表示するディスプレ イ15が配置されている。パワー(POWER)ボタン11 は、オーディオサーバ1の電源をオン・オフさせるとき に操作される。ファンクション(FUNCTION)ボタン12 は、音源として、音楽CD3、HDD58、AUXイン端子3 1、MS4、およびPD5のうちの1つを選択するとき に操作される。

【0041】プレイモード(PLAY MODE)ボタン13は、 再生モードを、再生エリアに含まれる全てのトラックを 順次1回ずつ再生するノーマル再生、再生エリアに含ま れる全てのトラックを順次再生することを繰り返す全曲 リピート、1トラックだけを繰り返し再生する1曲リピ ート、再生エリアに含まれる全てのトラックのなかから ランダムに選択して再生することを繰り返すランダムリ ピート、または、HDD全体に含まれる全てのトラックの なかからランダムに選択する様子のアニメーションを表 示するとともに選択したトラックを再生することを繰り 返すスロットマシン再生に切り替えるときに操作され 40 る。なお、再生エリアについては、図71を参照して後 述する。

【0042】ディスプレイ(DISPLAY)ボタン14は、デ ィスプレイ15の表示内容を切り替えるときに操作され る。LCD(Liquid Crystal Display)などよりなるディス プレイ15は、動作状況やオーディオデータに関わる情 報を表示する。

【0043】音量(VOLUME)ボタン16は、出力する音量 を増減させるときに操作される。カーソルボタン17 50 は、ディスプレイ15に表示されるカーソルを移動させ

るときに操作される。セレクト(SELECT)ボタン18は、 ディスプレイ15のカーソルで示されているオブジェク トなどを選択するときや、検索時の昇順、降順を切り替 えるときに操作される。イレーズ(ELASE)ボタン19 は、トラックなどのオブジェクトを消去するときに操作 される。エンタ(ENTER)ボタン20は、表示されている ・メニューや、選択されているトラックなどのオブジェク トを決定するときに操作される。メニュー/キャンセル ・ (MENU/CANCEL)ボタン21は、階層的に設けられている 各種の操作メニューを表示させるとき、またはキャンセ 10 は、USB(Universal Serial Bus)端子が設けられてお ルするときに操作される。エクスチェンジ(EXCHANCE)ボ タン22は、MS4、またはPD5に対して、自動的に チェックイン処理およびチェックアウト処理を施すとき に操作される。

【0044】レコード(RECORD)ボタン23は、音楽CD 3のオーディオデータを再生しながらHDO5 8に録音す るときに操作される。ハイスピードレコード(HI SPEED RECORD)ボタン24は、音楽CD3のオーディオデータ をHDD58に高速録音するときに操作される。なお、こ の際にも録音されるオーディオデータの音声がスピーカ 20 2などから出力される。停止ボタン25は、実行中の再 生や録音を中止するときに操作される。再生/一時停止 ボタン26は、再生の開始、再生ポーズ、再生ポーズの 解除を指示するときに操作される。頭出しボタン27 は、現在のトラックまたは前のトラックの頭出し、ある いは、巻き戻し再生を指示するときに操作される。頭出 しボタン28は、次のトラックの頭出し、または早送り 再生を指示するときに操作される。

【0045】なお、図示は省略するが、リモートコント ローラ7には、蓋40に配置されているパワーボタン1 1などのボタン類と同等の機能を有するボタンが配置さ れている。

【0046】オーディオサーバ1の背面には、図4に示 すように、AUXイン端子31、ラインアウト端子32、 サブウーファ端子33、スピーカ (L,R) 端子34、リ セットボタン35、およびDCイン端子36が配置され ている。

【0047】AUXイン端子31は、オーディオ出力機器 (不図示) を接続することができ、接続したオーディオ 出力機器からのディジタルオーディオデータ、またはア ナログの音声信号を入力することができる。ラインアウ ト端子32は、増幅機器(不図示)などを接続すること ができ、接続した増幅機器にアナログ音声信号を出力す ることができる。サブウーファ端子33は、サブウーフ ァ(不図示)を接続することができ、サブウーファに再 生した音声信号の低周波成分を出力することができる。 スピーカ (L,R) 端子34は、スピーカ2を接続し、接 続したスピーカ2に再生した音声信号を出力することが できる。リセットボタン35は、オーディオサーバ1を リセットするときに操作される。 DC イン端子36 に

は、ACパワーアダプタ (不図示) からのDC電力が供 給される。

【0048】オーディオサーバ1の正面には、図5に示 すように、オープンレバー41、受光部42、コネクタ 43、アクセスランプ44、MSスロット45、取り出 しレバー46、およびヘッドホン端子47が配置されて いる。オープンレバー41は、蓋40を開けるときにス ライドされる。受光部42は、リモートコントローラ7 から送信される制御信号を受信する。 コネクタ43に

り、USBケーブルを介して、PD5、外付けHDD、キーボ ードなどを接続することができる。

【0049】なお、コネクタ43に、IEEE1394端子 を設けるようにし、IEEE1394ケーブルを介してPD 5などを接続するようにしてもよい。または、いわゆる Bluetooth (商標)、あるいは、IEEE 802.11b (いわゆる無線LAN) 用の端子を設けて、無線通信に よってPD5などを接続するようにしてもよい。

【0050】アクセスランプ44は、MSスロット45 に挿入されているMS4、またはコネクタ43に接続さ れているPD5などに対してデータの読み書きが実行さ れている時に点滅する。MSスロット45には、MS4 が挿入される。取り出しレバー46は、MSスロット4 5に挿入されているMS4を取り出すときに操作され る。ヘッドホン端子47は、ヘッドホンを接続すること ができ、接続したヘッドホンに再生した音声信号を出力 することができる。

【0051】次に、オーディオサーバ1のハードウェア 的な構成例について、図6を参照して説明する。オーデ ィオサーバ1は、オーディオサーバ1の全体を制御する メインCPU(Central Processing Unit)51を内蔵してい る。メインCPU5 1 には、パス6 6 を介して、フラッシ ュROM5 2、SDRAM5 3、USBホストコントローラ5 4、D Mコントローラ55、信号処理部60、イーサネット (登録商標) コントローラ/コネクタ67、およびPCMC IAコントローラ68が接続されている。

【0052】フラッシュROM52には、電源がオンとさ れると直ちにメインCPU5 1 によって起動が完了されるR TOS(Real Time Operating System)71(図7)、各種 の機能を実現するためにRTOS7 1上で実行されるファー ムウェア(Firmware、図7を参照して後述する)の他、 機器ID、暗号キーなどが記憶されている。SDRAM(Sync hronous Dynamic Random Access Memory) 5 3 は、メイ ンCPU5 1 が各種の処理を実行する際、所定のデータや プログラムを一時的に記憶する。USBホストコントロー ラ54は、コネクタ43を介して接続されるPD5など とのデータ通信を制御する。

【0053】DMA(Direct Memory Access)コントローラ 55は、バッファ56、CD-ROMドライブ57、HDD5 50 8、およびエンコーダ/デコーダ59の間のデータ転送

を制御する。SDRAMなどよりなるパッファ56は、DMAコ ントローラ55が転送を制御するデータを一時的にバッ ファリングする。CD-ROMドライブ57は、CAV8倍速で 音楽CD3に記録されているオーディオデータを読み出 す。HDD58は、エンコーダ/デコーダ59が生成した 符号化データなどを記憶する。

- 【0054】エンコーダ/デコーダ59は、CD-ROMドラ イブ57が読み出したPCMデータや、AUXイン端子31か ら入力されたオーディオデータを、132 Kbpsモード、 105Kbpsモード、または66KbpsモードのATRAC3方 式を用い、最大8倍速、平均5倍速でエンコードして符 号化データを生成する。また、エンコーダ/デコーダ5 9は、HDD5 8 が記憶する符号化データをデコードす る。さらに、エンコーダ/デコーダ59は、DES(Data E ncryption Standard)エンジンを有しており、符号化デ ータを、オーディオサーバ 1 を構成する所定の部品の機 器IDと時刻と似基づいて生成する暗号キーを用いて暗 号化する。

【0055】例えば、HDD58が9ギガバイトの容量を ATRAC3方式でエンコードする場合、HDD58には、約1 00枚分の音楽CD3(60分/枚)を録音することが できる。

【0056】信号処理部60は、マジックゲートメモリ ースティックインタフェース(以下、MOMS I/Fと記述す る) 60-1、ウォータマークスクリーン(以下、WM スクリーンと記述する) 60-2、オーディオ I /F6 0-3、およびサンプリングレートコンパータ(以下、 SRCと記述する) 60-4からなる。

[0057] MCMS I/F60-1は、MSコネクタ61を 30 介し、MSスロット45に挿入されるMS4に対して相 互認証を行い、その結果に基づいてデータの暗号化、お よび暗号化されたデータの復号を実行する。WMスクリ ーン60-2は、信号処理部60を通過するオーディオ データに埋め込まれているSDMI規格のウォータマーク (電子すかし、コピーの可否などを示す情報など)を検 出する。

【0058】オーディオI/F60-3は、AUXイン端 子31を介してディジタルオーディオデータを取得し、 SRC6 0-4に供給する。また、オーディオインタフェ ース60-3は、バッファ56などから転送されたディ ジタルオーディオデータを、内蔵するバッファ251 (図62) に適宜バッファリングした後、AD/DA6 2に出力する。

【0059】SRC60-4は、オーディオI/F60-3からのディジタルオーディオデータのサンプリングレ ートを、44.1KHzに変換してエンコーダ/デコーダ 59に出力する。

【0060】なお、図示は省略するが、さらに、信号処 理部60は、1倍速で動作するATRAC3方式のエンコー

ダ/デコーダを内蔵している。

【0061】MSコネクタ61は、挿入されるMS4と MOMS I/F6 0-1とのデータ通信を中継する。A D/D A62は、信号処理部60のオーディオI/F60-3 から入力されるディジタルオーディオデータをアナログ の音声信号に変換して、ラインアウト端子32、スピー カ端子34、またはヘッドホン端子47に出力する。ま た、AD/DA62は、AUXイン端子31から入力され るアナログの音声信号をディジタル化してエンコーダ/ 10 デコーダ59に出力する。

【0062】イーサネット(登録商標)コントローラ/ コネクタ67は、イーサネット(登録商標)を介する他 の電子機器とのデータ通信を制御する。PCMCIA(Persona 1 Computer Memory Card International Association) コントローラ68は、POMCIA規格のICカードインタフ ェースを装備している.

【0063】メインCPU5 1 には、ディスプレイドライ バ63、およびサブCPU64が接続されている。ディス プレイドライバ63は、ディスプレイ15の表示を制御 有し、エンコーダ/デコーダ59が105 Kbpsモードの 20 する。サブCPU64は、特に、電源がオフであるときに おいて、電源部65の制御、本体のリセット制御、内蔵 時計のカウント、パワーボタン11などに対する操作の 検知、受光部42の制御、AD/DA62の制御などを 実行する。電源部65は、DCイン端子36から供給さ れるDC電圧を所定の電圧に変換し、オーディオサーバ 1の全体に供給する。

> 【0064】次に、以下に挙げるオーディオサーバ1の 機能を実際に行うためにメインCPU5 1がフラッシュROM 52から読み出して実行するファームウェアについて、 図7を参照して説明する。なお、オーディオサーバ1の

> 機能は、CDリッピング、CDレコーディング、HDレ コーディング (ディジタル入力) 、HDレコーディング (アナログ入力)、HDプレイ、CDプレイ、MSプレ イ、チェックアウト/チェックイン、インポート、ムー ブアウトノムーブインなどであるが、その詳細とファー ムウェアとの対応については、図47乃至図56を参照 して後述する。

【0065】ファームウェアは、4つのレイヤ、すなわ ち、アプリケーションレイヤ(APP)72、アッパーミド 40 ルウェアレイヤ(UMV)73、ロワーミドルウェアレイヤ (LMW)74、およびデバイスドライバレイヤ(DD)75を なしている。

【0066】アプリケーションレイヤ72には、メイン アプリケーション(以下、メインAPPと記述する)7 6、ハードディスクアプリケーション(以下、HD APPと 記述する) 77、CDアプリケーション(以下、CD APP と記述する) 78、メモリースティックアプリケーショ ン (以下、MS APPと記述する) 79、ポータブルデバイ スアプリケーション(以下、PD APPと記述する)80、

50 および仮名漢字変換アプリケーション(以下、FEP(Fron

t End Processor)と記述する)81の各モジュールが含 まれる。

【0067】アプリケーションレイヤ72の各モジュー ルは、オーディオサーバ1が実行可能な機能に関わるユ ーザの操作に対応して、アッパーミドルウェアレイヤ7 3の対応するモジュールに処理を要求し、処理の状況の 表示を制御することによってユーザインタフェースを提 供する。

. [0068] メインAPP76は、アプリケーションレイ ヤ72の各モジュールを統制する。例えば、起動時にお 10 いて、起動画面を作成し、各モジュールを起動する。イ ンプットミドルウェア97から通知されるユーザの操作 を受け付けて、対応するモジュールに通知する。各モジ ュールからの表示データをディスプレイデバイスドライ バ105に供給する。各モジュールの切替を実行する。 ユーザからの音量変更の操作に対応して、オーディオ I Oミドルウェア(AIO)94に通知する。ユーザからのセ ットアップ操作に対応して、各モジュールに設定値を通 知する。各モジュールで共通の設定情報(プレイモード など)を保持する。パワーオフの操作に対応して各モジ 20 ュールを終了させ、システムコントロールミドルウェア (SYSTEM) 9.8 にパワーオフを要求する。

【0069】HD APP77は、HDD58を駆動させる操作 を受け付けて、ハードディスクミドルウェア82に通知 し、ハードディスクミドルウェア82の動作状態を取得 して表示データを生成する。

【0070】CD APP78は、CD-ROMドライブ57を駆動 させる操作を受け付けて、CDミドルウェア88に通知 し、CDミドルウェア88の動作状態を取得して表示デ ータを生成する。

【0071】MS APP79は、MSスロット45に挿入さ れたMS4に関わる操作を受け付けて、MSミドルウェ ア89に通知し、MSミドルウェア89の動作状態を取 得して表示データを生成する。

【0072】PD APP80は、コネクタ43に接続された PD5に関わる操作を受け付けて、PDミドルウェア9 0に通知し、PDミドルウェア90の動作状態を取得し て表示データを生成する。

【0073】FEP81は、録音する音楽CD3のタイト ルなどを入力する際の仮名漢字変換を実行する。

【0074】アッパーミドルウェアレイヤ73には、オ ーディオサーバ 1 の各機能をモデル化して実装した以下 のモジュールから構成される。すなわち、ハードディス クミドルウェア(以下、HD MWと記述する)82、CD ミドルウェア (以下、OD MWと記述する) 88、MSミ ドルウェア(以下、MS MWと記述する)89、およびP Dミドルウェア(以下、PD MWと記述する)90の各モ ジュールが含まれる。

【0075】HD MW82は、HDD58に記憶されている符

楽CD3のオーディオデータを圧縮し、暗号化してHDD 58に記録するCD RIPPING84、オーディオIOミドル ウェア94と連携してHDD58に記録されている符号化 データを復号し、伸張するHD PLAY8 5、オーディオI Oミドルウェア94と連携してAUXイン端子31から入 力されるオーディオデータを圧縮し、暗号化してHDO5 8に記録するHD REC8 6、MS MW8 9またはPD MW9 0 と 連携して、MS4またはPD5とのチェックイン、チェ ックアウトを制御するC IN/C OUT87から構成される。 【0076】CD MW8 8は、C Dデバイスドライバ10 2にCD-ROMドライブ57を制御させることによってCD プレーヤとしての機能を実現する。MD MW8 9は、オー ディオ I O ミドルウェア 9 4、およびMSファイルシス テムミドルウェア95と連携してMSプレーヤとしての 機能を実現する。PD MW9 O は、USBホストミドルウェア 96 およびUSBホストデバイスドライバ 104と連携す るととによってPD5を制御する。

【0077】ロワーミドルウェアレイヤ74には、アッ バーミドルレイヤ73の各モジュールが共用できる機能 をモデル化して実装した以下のモジュール、すなわち、 ハードディスクオブジェクトデータベースミドルウェア (以下、HD DBと記述する) 91、ハードディスクファ イルシステムミドルウェア(以下、HD FSと記述する) 92、MGRミドルウェア(MGR)93、オーディオIO ミドルウェア(AIO)94、メモリースティックファイル システムミドルウェア(MS FS)95、USBホストミドルウ ェア(USB)96、インプットハンドルミドルウェア(INPU T)97、およびシステムコントロールミドルウェア(SYS TEM) 9 8 が含まれる。ロワーミドルウェアレイヤ7 4 に 30 含まれる各モジュールは、アッパーミドルレイヤ73を 構成する各モジュールから呼び出される。

【0078】デバイスドライバレイヤ(DD)75には、各 ハードウェアデバイスをモデル化した以下のモジュー ル、すなわち、ハードディスクデバイスドライバ99、 デコーダ/エンコーダデバイスドライバ100、DMAデ バイスドライバ101、CDデバイスドライバ102、 信号処理部デバイスドライバ103、USBホストデバイ スドライバ104、ディスプレイデバイスドライバ10 5、オーディオデバイスドライバ106、キーデバイス 40 ドライバ107、パワーデバイスドライバ108、およ びクロックデバイスドライバ109が含まれる。なお、 図7において、破線で囲まれたオーディオデバイスドラ イバ106乃至クロックデバイスドライバ109は、サ ブCPU64によって実行される。各モジュールは、主 に、ライブラリで構成されており、アッパーミドルウェ アレイヤ73またはロワーミドルウェア74に含まれる モジュールから、そのAPI(Application Program Interf ace)が呼び出される。

【0079】次に、HDD5 8に適用されるFAT(File Allo 号化データを管理するHDCC83、CDMW88と連携して音 50 cation Table)型ファイルシステム(データフォーマッ

(13)

特開2003-22080

24

23

ト)について、図8乃至図20を参照して説明する。図8に示すように、HDD58には、符号化データ(コンテンツデータ)をファイルとして記録するためのファイル記録領域121に記録されたコンテンツデータが記録された位置を特定するための情報を含むオブジェクトが記録されるオブジェクト記録領域122が設けられる。

[0080] ファイル管理部123は、ファイルの作 - 成、新規に作成するファイルに対する I Dの発行、ファイル記録領域121に対する書き込み、読み出し、削除 10などのファイルに関わる一切の処理を実行する。ファイル管理部123は、ロワーミドルウェアレイヤ74に含まれるHD FS92に相当する。

【0081】オブジェクト管理部124は、オブジェクト記録領域122におけるオブジェクトの物理位置を認識し、オブジェクトの書き込み、読み出し、削除などを実行する。オブジェクト管理部124は、ロワーミドルウェアレイヤ74に含まれるHDD891に相当する。なお、オブジェクトのデータベースによる管理については、図21乃至図37を参照して後述する。

【0082】図9は、ファイル記録領域121の論理構造を示している。ファイル記録領域121は、ファイル記録領域121は、ファイル記録領域121における書き込み、読み出しの最小単位である所定の容量のセクタに区画されている。全てのセクタには、シリアルなセクタ番号が付与されている。ファイル記録領域121は、所定の数のセクタによって構成されるFATエリア、システムエリア、複数のクラスタによって構成される。各クラスタには、固定長のクラスタ番号が付与されている。ファイル記録領域121に記録されるファイルは、複数のクラスタが結合されて構成 30される。

【0083】複数のクラスタの結合状態は、FAT141 (図10)と称されるテーブルに記録されている。FAT 141は、ファイル記録領域121のFATエリアに記録 されているが、ファイル管理部123が動作する際には SDRAM53にも転送される。

【0084】図10は、FAT141の構造を示している。FAT141は、FATヘッダ142と、各クラスタにそれぞれ対応する複数のFATエントリ144から構成される。ヘッダ142には、空きクラスタリスト開始番号記録領域143には、データが記録されていない一連の空きクラスタの先頭のクラスタ番号が記録される。空きクラスタが存在しない場合、空きクラスタリスト開始番号記録領域143には、一1=0xFFFFFFFFが記録される。

【0085】FATエントリ144には、対応するクラスタに付与されているクラスタ番号と同一のエントリ番号が付与されている。例えば、クラスタ番号1に対応するFATエントリには、エントリ番号1が付与されている。

以下、エントリ番号1のFATエントリを、FATエントリE (1)とも記述する。FATエントリ144は、P欄14 5とN欄146に区分けられている。

【0086】FATエントリ144のP欄145には、対応するクラスタの前方に連結されるクラスタに付与されているクラスタ番号が記録される。前方に連結されるクラスタが存在しない場合、すなわち、対応するクラスタがファイルの先頭である場合、P欄146には、OXFFFF FFFFが記録される。

【0087】FATエントリ144のN欄146には、対応するクラスタの後方に連結されるクラスタに付与されているクラスタ番号が記録される。後方に連結されるクラスタが存在しない場合、すなわち、対応するクラスタがファイルの末尾である場合、N欄146には、OxFFFFFFFが記録される。

【0088】例えば、ファイル記録領域121に1つのファイルだけが、クラスタ番号1,5,6,8,12が付与されている5つのクラスタに記録されている場合、図11に示すように、エントリ番号1(0x00000001)のFATエントリE(1)のP欄には、前方に連結されるクラスタが存在しないことを示す0xFFFFFFFが記録され、N欄には、資後方に連結されるクラスタに付与されているクラスタ番号5(0xFFFFFFFFF)が記録される。

【0089】エントリ番号5 (0x00000005)のFATエントリE(5)のP欄には、前方に連結されるクラスタに付与されているクラスタ番号1 (0x0000001)が記録され、N欄には、後方に連結されるクラスタに付与されているクラスタ番号6 (0x00000006)が記録される。

【0090】エントリ番号6、8のFATエントリE (6)、E(8)にも、同様に記録がなされる。

【0091】エントリ番号12(0x0000000C)のFATエントリE(12)のP欄には、前方に連結されるクラスタに付与されているクラスタ番号8(0x00000008)が記録され、N欄には、後方に連結されるクラスタが存在しないことを示すOxFFFFFFFが記録される。

【0092】空きクラスタリスト開始番号記録領域143には、いまの場合、クラスタ番号(0x00000002)のクラスタから、クラスタ番号(0x00000014)までの一連のクラスタが空きクラスタであるので、その先頭を示すクラスタ番号(0x00000002)が記録される。

【0093】図12は、クラスタ番号1.5,6.8.12が付与されている5つのクラスタに1つのファイルが記録される様子を示している。ファイルの先頭のクラスタ(いまの場合、クラスタ1)には、ファイルのサイズの関わる情報を記録するサイズ記録領域151が設けられる。ファイルのデータは、2番目のクラスタ(いまの場合、クラスタ5)以降に記録される。なお、サイズ記録領域151をファイルの最後尾のクラスタ(いまの場合、クラスタ12)に設けるようにしてもよい。

【0094】図13は、サイズ記録領域151の構成例

を示している。サイズ記録領域151には、有効サイズ 記録領域152、最終クラスタ番号記録領域153、お よび占有クラスタ数記録領域154が設けられている。 - 有効サイズ記録領域152には、最後尾のクラスタ(い まの場合、クラスタ12)の有効バイト数が記録され る。通常、その値は、1以上であり、クラスタサイズ以 下の値が記録される。最終クラスタ番号記録領域153 には、最後尾のクラスタ(いまの場合、クラスタ12) ・ のクラスタ番号(いまの場合、0x0000000C)が記録され る。占有クラスタ数記録領域154には、ファイルのデ 10 ータ記録部分を構成するクラスタの数(いまの場合、 4) が記録される。

25

【0095】次に、FATを利用するファイルの作成処理 (すなわち、コンテンツデータの記録処理)、ファイル の読み出し処理、およびファイルの逆読み出し(すなわ ち、コンテンツデータの逆方向からの読み出し処理) に ついて、図14乃至図20のフローチャートを参照して 説明する。なお、これらの処理は、ファイル管理部12 3、すなわち、ファームウェアのロワーミドルウェアレ イヤ74に属するHD FS92によって制御される。

【0096】始めに、ファイルの作成処理について、図 14のフローチャートを参照して説明する。ステップS 1において、HD FS92は、HDD58に記録するコンテン ツデータを、クラスタサイズ毎にCM-ROMドライブ57な どからバッファ56に転送させる(転送されたデータ量 をSバイトとする)。ステップS2において、HD FS9 2は、ファイル記録領域121の空きクラスタを検索し て取得(確保)する。

【0097】との空きクラスタ取得処理について、図1 5のフローチャートを参照して説明する。ステップS2 1において、HD FS92は、FATヘッダ141に記録され ている空きクラスタリスト開始番号記録領域143に記 録されている値Qを読み取る。ステップS22におい て、HD FS92は、値Qが-1であるか、すなわち、空 きクラスタが存在しないか否かを判定する。値Qが-1 ではない、すなわち、空きクラスタが存在すると判定さ れた場合、処理はステップS23に進む。ステップS2 3において、HD FS9 2 は、値Q(空きクラスタのクラ スタ番号)に対応するFATエントリE(Q)を読み取

【0098】FATエントリE(Q)を読み出す処理に関 連し、任意のクラスタ番号Xに対応するFATエントリE (X)を読み取る処理について、図16のフローチャー トを参照して説明する。ステップS41において、HD F S9 2 は、既知のFATエントリ開始アドレスに既知のFAT ヘッダサイズを加算し、その和に、値Xから1を減算し た値(X-1)に、既知のエントリサイズを乗算した積 を加算して、アドレスAを算出する。ステップS42に おいて、HD FS9 2 は、アドレスAを先頭として、1エ ントリサイズ分だけデータを読み出す。以上、任意のク 50 ラスタ番号Bに対応するセクタ番号を判別する)。ステ

ラスタ番号Xに対応するFATエントリE(X)を読み取 る処理の説明を終了する。

【0099】図15に戻り、ステップS24において、 HD FS9 2 は、FATエントリE(Q)のN欄の値が- 1 (0 xFFFFFFFF)であるか否かを判定する。FATエントリE (Q)のN欄の値が-1ではないと判定された場合、処 理はステップS25に進む。

【0100】ステップS25において、HD FS92は、 変数MにFATエントリE(Q)のN欄の値を代入する。 ステップS26において、HD FS92は、クラスタ番号 Mに対応するFATエントリE(M)を読み取る。ステッ プS27において、HD FS9 2は、FATエントリE(M) のP欄に-1(0xFFFFFFF)を記録する。

【0101】ステップS28において、HD FS92は、F ATエントリE (Q) のN欄に-1 (0xFFFFFFF)を記録 し、FATエントリE(Q)のP欄に-1(0xFFFFFFFF)を 記録する。ステップS29において、HD FS92は、ク ラスタ番号Qの空きクラスタが存在するとして、図14 にリターンする。以上、空きクラスタ取得処理の説明を 20 終了する。

【0102】なお、ステップS24において、FATエン トリE (Q) のN欄の値が-1 であると判定された場 合、ステラプS25乃至ステップS27の処理はスキッ **プされる**。

【0103】また、ステップS22において、空きクラ スタリスト開始番号記録領域143に記録されている値 Qが-1であると判定された場合、処理はステップS3 Oに進む。ステップS30において、HDFS92は、空 きクラスタが存在しないとして図14にリターンする。 ただし、空きクラスタが存在しない場合、HDD5 8 が一 杯であるとして、図14のファイル作成処理は終了され る。

【0104】以下、取得したクラスタ番号Qの空きクラ スタを、クラスタ番号Vの空きクラスタと読み替えて説 明を継続する。ステップS3において、HD FS92は、 変数Xと変数Aに空きクラスタのクラスタ番号Vを代入 する。ステップS4において、HD FS92は、占有クラ スタ数Tに0を代入する。ステップS5において、HDFS 92は、上述したステップS2の処理と同様に、新たに 40 空きクラスタを取得する。取得した空きクラスタのクラ スタ番号をVとする。ここで、新たに空きクラスタが取 得できない場合、とのファイル作成処理は終了される。 【0105】ステップS6において、HD FS92は、変 数Bに値Vを代入する。ステップS7において、HD FS 92は、占有クラスタ数Tを1だけインクリメントす る。ステップS8において、HD FS92は、クラスタ番 号Bをセクタ番号に変換する(例えば、図9に示すよう にセクタとクラスタが対応付けられている場合、クラス | タ番号2はセクタ番号28乃至35に変換される)。ク

特開2003-22080

ップS9において、HD FS9 2は、ステップS1でバッ ファリングしたコンテンツデータを、ファイル記録領域 121の変換したセクタ番号に記録させる。

27

【0106】バッファリングしたコンテンツデータの記 録が終了した後、ステップS10において、HD FS92 は、クラスタ番号Aのクラスタ(この時では空きクラス ^{*}タである)に、クラスタ番号Bのクラスタを連結する。 との連結処理について、図17のフローチャートを参照 して説明する。

【0107】図16を参照して上述した処理と同様、HD 10 FS9 2は、ステップS51において、クラスタ番号A に対応するFATエントリE(A)を読み取り、ステップ S52において、クラスタ番号Bに対応するFATエント リE (B)を読み取る。ステップS53において、HD F s9 2 は、FATエントリE(A)のN欄にクラスタ番号B を記録し、FATエントリE (B)のP欄にクラスタ番号 Aを記録する。なお、ステップS53の処理は、SDRAM 53に展開しているFAT141に対して実行する。以 上、クラスタ番号Aのクラスタと、クラスタ番号Bのク ラスタの連結処理の説明を終了する。

【0108】図14に戻り、ステップS11において、 HD FS92は、ステップS9で記録したコンテンツのデ ータ量Sがクラスタサイズに等しいか否かを判定する。 ステップS9で記録したコンテンツのデータ量Sがクラ スタサイズに等しいと判定された場合、記録すべきコン テンツデータの記録が完了していないので、処理はステ ップS12に進む。

【0109】ステップS12において、先程記録したコ ンテンツデータの続きを、クラスタサイズ分だけ、バッ ファ56に転送させる。ステップS13において、変数 Aにクラスタ番号Bを代入する。ステップS14におい て、HD FS9 2 は、上述したステップS2の処理と同様 に、新たに空きクラスタを取得する。取得した空きクラ スタのクラスタ番号をVとする。なお、ステップS14 で、新たに空きクラスタが取得できなかった場合には、 処理はステップS17に進む。ステップS15におい て、HD FS92は、変数Bに値Vを代入する。ステップ -S16において、HD FS92は、占有クラスタ数Tを1 だけインクリメントする。

【0]10】との後、処理はステップS8に戻り、以降 40 の処理が繰り返される。そして、ステップS11におい て、ステップS9で記録したコンテンツのデータ量Sが クラスタサイズに等しくないと判定された場合、記録す べきコンテンツデータの記録が完了したので、処理はス テップS17に進む。

【0111】ステップS17において、HD F592は、 ステップS2で取得したクラスタ番号Xの空きクラスタ にサイズ記録領域151を設け、その有効サイズ記録領 域152に最後尾のクラスタに記録したデータ量Sを記 録し、最終クラスタ番号記録領域153に変数Bの値を 記録し、占有クラスタ数記録領域154に変数Tの値を 記録する。

【0112】ステップS18において、ステップS10 の処理で書き換えたFAT141で、ファイル記録領域1 21のFATエリアに記録されているFAT141を更新す る。以上説明したようにして、新たにファイルが作成さ れる。なお、作成されたファイルには、コンテンツデー タが記録された―連のクラスタの先頭のクラスタ番号と 同じ値のファイル識別子が発行される。

【0113】次に、ファイル識別子がXであるファイル (以下、ファイルXと記述する) の読み出し処理につい て、図18のフローチャートを参照して説明する。ステ ップS61において、HD FS92は、ファイルXが存在 するか否かを判別するための検索処理を実行する。

【0114】ファイルXの検索処理について、図19の

フローチャートを参照して説明する。ステップS81に おいて、HD FS9 2 は、エントリ番号 X に対応する FATエ ントリE(X)を取得する。ステップS82において、 HD FS9 2 は、FATエントリE(X)のP欄の値が-1 (0 xFFFFFFFF)であるか否かを判定する。FATエントリE (X)のP欄の値が-1であると判定された場合、処理 はステップS83に進む。ステップS83において、HD FS9 2は、エントリ番号X(= クラスタ番号X)のク ラスタば、ファイルが記録されている―連のクラスタの うちの先頭のクラスタであるので、ファイルXは存在す ると判断して、図18のファイル読み出し処理に戻る。 【0115】反対に、ステップS82において、FATエ ントリE(X)のP欄の値が-1ではないと判定された 場合、処理はステップS84に進む。ステップS84に おいて、HD FS9 2 は、エントリ番X(=クラスタ番号 X)のクラスタは、ファイルが記録されている一連のク ラスタのうちの先頭のクラスタではないので、ファイル Xは存在しないと判断して、図18のファイル読み出し

する。 【0116】以下、ファイル検索処理において、ファイ ルXが存在すると判断されたとして、説明を継続する。 ステップS62において、HD FS92は、FATエントリE (X)のN欄の値が-1(0xFFFFFFF)であるか否かを判 定する。FATエントリE(X)のN欄の値が-1である と判定された場合、ファイルXにはデータが存在しない ので、読み出し処理を終了する。

処理に戻る。以上、ファイルXの検索処理の説明を終了

【0117】ステップS62において、FATエントリE (X) のN欄の値が-1ではない処理はステップS63 に進む。ステップS63において、HD FS92は、クラ スタ番号X(先頭のクラスタ)をセクタ番号に変換す る。ステップS64において、HDFS92は、DMAコント ローラ55を制御して、変換したセクタ番号に記録され ているサイズ記録領域151を読み出してバッファ56 にバッファリングさせる。ステップS64において、HD

FS92は、ステップS63でバッファリンクしたサイズ記録領域151の有効サイズ記録領域152に記録されている有効サイズS(ファイルXが記録されている一連のクラスタのうちの最後尾のクラスタに記録されてい

るデータ量)を読み取る。

【0118】ステップS66において、HD FS9 2 は、で数CにFATエントリE(X)のN欄の値を代入する。ステップS67において、HD FS9 2 は、図16を参照して上述した処理と同様に、クラスタ番号Cに対応する、すなわち、2番目のクラスタに対応するFATエントリE(C)を読み取る。ステップS68において、HD FS9 2 は、クラスタ番号Cをセクタ番号に変換する。ステップS69において、HD FS9 2 は、DMAコントローラ55を制御して、変換したセクタ番号のセクタに記録されている1クラスタ分のコンテンツデータを読み出し、バッファ56にバッファリングさせる。

【0119】ステップS70において、HD FS9 2は、FATエントリE(C)のN欄の値が-1 (0xFFFFFFFFF)であるか否かを判定する。FATエントリE(C)のN欄の値が-1ではないと判定された場合、処理はステップS71に進む。ステップS71において、HD FS9 2は、DMAコントローラ55を制御して、バッファ56がバッファリングしているデータの全てを、エンコーダ/デコーダ59などに出力させる。ファイルXのコンテンツデータの全てはまだ読み出されていないので、処理はステップS72に起いて、HD FS9 2は、変数CにFATエントリE(C)のN欄の値を代入する。処理はステップS67に戻り、以降の処理が繰り返される。

【0120】その後、ステップS70において、FATエントリE(C)のN欄の値が-1であると判定された場合、ファイルXのコンテンツデータが記録されている最後尾のクラスタからの読み出しが完了したので、処理はステップS73に進む。ステップS73において、HD FS92は、DMAコントローラ55を制御して、バッファ56がバッファリングしている、コンテンツデータの最後尾である有効データサイズS分のデータを、エンコーダノデコーダ59などに出力させる。

【0121】なお、ステップS61のファイル検索処理において、ファイルXが存在しないと判断された場合、処理はステップS74に進み、エラー判定がなされて、ファイルXのファイル読み出し処理は終了となる。以上、ファイルXの読み出し処理の説明を終了する。

【0122】次に、ファイルXの逆読み出し処理について、図20のフローチャートを参照して説明する。ここで、逆読み出し処理とは、例えば、再生時間が100秒間であるコンテンツデータを、90秒目から100ミリ秒程度だけ再生した後、80秒目から100ミリ秒程度だけ再生し、次に、70秒目から100ミリ秒程度だけ再生するように、数秒間ごとに遡って再生させる場合に 50

用いることができる処理である。

【0123】ステップS91において、HDFS92は、ファイルXのファイル識別子(=X、以下、ID(X)と記述する)を、セクタ番号に変換する。ただし、ID(X)は、ファイルXが記録されている一連のクラスタのうち、先頭のクラスタのクラスタ番号と同一である。【0124】ステップS92において、クラスタXに対応するFATエントリE(X)を読み取る。ステップS93において、HDFS92は、DMAコントローラ55を制御して、ステップS91で変換したセクタ番号のセクタに記録されているサイズ記録領域151を読み出してバッファ56にバッファリングさせる。ステップS94において、HDFS92は、ステップS93でバッファリンクしたサイズ記録領域151の有効サイズ記録領域152から有効サイズSを、最終クラスタ番号記録領域153から最終クラスタ番号Zを読み取る。

30

【0125】ステップS95において、HDFS92は、 最終クラスタ番号ZとID(X)が同一であるか否かを 判定する。最終クラスタ番号ZとID(X)が同一であ 3と判定された場合、ファイルXにコンテンツデータは 存在しないので、逆読み出し処理を終了する。

【012.6】最終クラスタ番号 Z と I D (X) が同一ではないと判定された場合、処理はステップ S 9 6 に進む。スデップ S 9 6 において、HD FS 9 2 は、最終クラスタ番号 Z をセクタ番号に変換する。ステップ S 9 7 において、HD FS 9 2 は、DMAコントローラ 5 5 を制御して、ステップ S 9 6 で変換したセクタ番号に記録されているコンテンツデータの最後尾の部分を含むデータを読み出し、バッファ 5 6 にバッファリングさせる。ステップ S 9 8 において、HD FS 9 2 は、DMAコントローラ 5 5 を制御して、バッファ 5 6 でバッファリングされているデータのうちの S バイト分、すなわち、コンテンツデータの最後尾の部分だけを、エンコーダ/デコーダ 5 9 などに出力させる。

【0127】ステップS99において、HDFS92は、 最終クラスタ番号Zに対応するFATエントリE(Z)を 読み取る。ステップS100において、HDFS92は、F ATエントリE(Z)のP欄の値がID(X)と同一であ るか否かを判定する。FATエントリE(Z)のP欄の値 がID(X)と同一であると判定された場合、ファイル Xのコンテンツデータは最後尾の1クラスタだけに記録 されていたことになるので、逆読み出し処理を終了す る。

【0128】FATエントリE(Z)のP欄の値がID(X)と同一ではないと判定された場合、最後尾側から1クラスタ分だけ遡って読み出すために、処理はステップS101に進む。ステップS101において、HDFS92は、変数CにFATエントリE(Z)のP欄の値を代入する。

) 【0129】ステップS102において、HD FS9 2

は、クラスタ番号Cに対応するFATエントリE(C)を 読み取る。ステップS103において、HDFS92は、 クラスタ番号Cをセクタ番号に変換する。ステップS1 04において、HD FS92は、DMAコントローラ55を制 御して、ステップS103で変換したセクタ番号に記録 されているコンテンツデータを読み出し、バッファ56 ♪にバッファリングさせる。ステップS105において、 HD FS92は、DMAコントローラ55を制御して、バッフ ・・,56でバッファリングされている1クラスタ分のコン テンツデータを、エンコーダ/デコーダ59などに出力 10 させる。

【0130】ステップS106において、HD FS92 は、クラスタ番号Cに対応するFATエントリE(C)の P欄の値が I D(X)と同一であるか否かを判定する。 FATエントリE(C)のP欄の値がID(X)と同一で はないと判定された場合、ファイルXの全てを読み出し ていないことになるので、1クラスタ分だけ遡って読み 出すために、処理はステップS107に進む。ステップ S107において、HD FS92は、変数CにFATエントリ E(C)のP欄の値を代入する。処理はステップS10 2に戻り、其れ以降の処理が繰り替えされる。

【0131】その後、ステップS106において、FAT エントリE(C)のP欄の値がID(X)と同一である と判定された場合、ファイルXを先頭まで全て読み出し たととになるので、逆読み出し処理を終了する。以上、 ファイルXの逆読み出し処理の説明を終了する。

【0132】以上説明したように、オーディオサーバ1 のHD FS9 2によれば、ファイルを特定するためのファ イル識別子として、固定長の値である、そのファイルが 記録される領域の先頭クラスタのクラスタ番号を付与す るようにしたので、ファイルの記録位置を簡単に特定す ることができる。よって、ファイル名が固定長ではない 場合に較べて、ファイルの検索時間を大幅に減らすこと ができる。

【0133】また、ファイル識別子が固定長であること により、ファイルの検索に要する時間を均一化すること ができる。

【0134】また、オーディオサーバ1のHD FS92に よれば、記録するファイルのサイズに制限がないので、 オーディオデータだけでなく、ビデオデータのようなよ 40 り大きなサイズのデータをファイルとして記録すること ができる。

【0135】また、オーディオサーバ1のHD FS9 2に よれば、1つのファイルを区負数のクラスタに亘って記 録する場合、順方向にクラスタを利用するので、記録時 や再生時には、シークが一定方向となる。よって、記録 時の記録漏れや再生時の音飛びの発生が抑止される。

【0136】次に、フォルダ、アルバム、またはトラッ クに対応するオブジェクトについて、図21乃至図27 を参照して説明する。図21は、オブジェクトが記録さ 50 ○"で示すビットには0が記録される。

れるオブジェクト記録領域122の論理構造を示してい る。オブジェクト記録領域122は、システムエリア1 61と、所定の容量に区画された複数のチャンクから構 成される。オブジェクトは、チャンクに記録される。 【0137】システムエリア161には、ヘッダ16 2、オブジェクト型記録領域163、および領域情報記 録領域164が設けられている。複数のチャンクには、 その先頭から順番に1以降のシリアルな番号が付与され ている、以下、例えば、番号1が付与されているチャン クをチャンク1、番号2が付与されているチャンクをチ ャンク2などと記述する。

【0138】チャンクは、さらに所定の容量のページに 区画されている。チャンクを構成するページには、その 先頭から順番に 0 以降のシリアルな番号が付与されてい る、以下、例えば、番号0が付与されているページをペ ージ0、番号1が付与されているページをページ0など と記述する。

【0139】図22は、システムエリア161のオブジ ェクト型記録領域163の構造を示している。ヘッダ1 20 65とT個のエントリから構成される。Tは予め設定さ れている定数である。ヘッダ165には、エントリ数記 録領域166が設けられている。エントリ数記録領域1 66には、現在登録されているエントリの数(最大値は Tである)が記録される。

【0140】オブジェクト型記録領域163の各エント リには、サイズ記録領域167、基本オブジェクト型番 号記録領域168、およびパラメータ記録領域169が 設けられている。例えば、エントリtには、オブジェク ト型番号tに関する情報が記録される。すなわち、エン トリtのサイズ記録領域167には、オブジェクト型番 号tのオブジェクトのサイズが記録される。エントリt の基本オブジェクト型番号記録領域168には、オブジ ェクト型番号tのオブジェクトが属する基本オブジェク ト型を示す基本オブジェクト型番号が記録される。エン トリtのパラメータ記録領域169には、オブジェクト 型番号tのオブジェクトのサイズが可変長である場合の サイズに関する情報が記録される。

【0141】図23は、システムエリア161の領域情 報記録領域164を示している。領域情報記録領域16 4は、オブジェクト記録領域122のページ総数(チャ ンクの総数に1チャンクを構成するページ数を乗算した 値)のビット列で構成される。ただし、図23は、説明 の便宜上、領域情報記録領域164を、(チャンクの総 数)列×(1チャンクを構成するページ数)行のマトリ クスを用いて示している。例えば、図23において、q 列p行の"○"で示すビットは、チャンクqのページp に対応しており、チャンクqのページpが使用中である 場合、"○"で示すビットには1が記録される。反対 · に、チャンクqのページpが使用中ではない場合、



【0142】図24は、ロワーミドルウェアレイヤ74 に含まれるHD DB91に相当するオブジェクト管理部124の構成例を示している。オブジェクト管理部124は、オブジェクト型登録部171、記憶領域管理部172、セッション管理部173、およびキャッシュ管理部174から構成される。

{0143}オブジェクト型登録部171は、オブジェクト型の登録(オブジェクト型記録領域163への書き・込み)を行う。また、オブジェクト型登録部171は、オブジェクト型の問い合わせに対する応答(オブジェク 10ト型記録領域163からの読み出し)を行う。

【0144】記憶領域管理部172は、領域情報記録領域164の所定のビットの反転させる。また、記憶領域管理部172は、領域情報記録領域164のビットを読み出すことにより、所定のページ数の連続未使用領域を検索する。さらに、記憶領域管理部172は、各オブジェクトに対して識別子を発行する。

【0145】セッション管理部173は、現在実行中のセッションに対してセッション番号を発行するとともに、セッション管理情報181(図25)を管理する。ここで、セッションとは、データの書き込み、読み出しなどを制御する処理を示す用語である。

【0146】図25は、セッション管理情報181の構成例を示している。セッション管理情報181は、現在開かれているセッションの数(以下、カレントセッション数と記述する)が格納されるカレントセッション数格納領域182と、各オブジェクトに対応し、そのアクセス権を保有しているセッションの情報が記録されているS個のエントリから構成される。カレントセッション数の最大値と値Sは、予め設定されている。

【0147】セッション管理情報181のエントリには、オブジェクト識別子格納領域183、リードライトセッション番号格納領域184、リードオンリセッション番号格納領域185乃至188、オブジェクト状態格納領域189、リードキャッシュアドレス格納領域190、ライトキャッシュアドレス格納領域191、およびアクセス時刻格納領域192が設けられている。

【0148】オブジェクト識別子格納領域183には、対応するオブジェクトのオブジェクト識別子(図27)が格納される。リードライトセッション番号格納領域184には、対応するオブジェクトに対して書き込み権を有するセッションのセッション番号が格納される。リードオンリセッション番号格納領域185乃至188には、対応するオブジェクトに対して読み出し権を有するセッションのセッション番号が格納される。なお、オブジェクトに対して読み出し権を有する複数のセッションが同時に存在してもよく、図25は、4つまでの読み出し権を有すると、1つだけの書き込みおよび読み出し権を有する場合を示している。

【0149】オブジェクト状態格納領域189には、対 50 なわち、トラックを指す用語である。ストリームオブジ

応するオブジェクトの状態を示す情報(作成を示す"CREATE"、更新を示す"UPDATE"、または削除を示す"REMOVE")が格納される。リードキャッシュアドレス格納領域190には、読み出すオブジェクトを一時的に記憶させるリードキャッシュのアドレスが格納される。ライトキャッシュアドレス格納領域191には、書き込むオブジェクトを一時的に記憶させるライトキャッシュのアドレスが格納される。アクセス時刻格納領域192には、対応するオブジェクトに対する最終アクセス時刻が格納される。

[0150]なお、オブジェクト識別子格納領域183 乃至アクセス時刻格納領域192に格納すべき情報が存 在しない場合、0を格納する。

【0151】図26は、チャンクに記録されるオブジェクトの2種類の基本オブジェクト型である基本オブジェクト第1型と基本オブジェクト第2型の構成例を示している。

【0152】基本オブジェクト第1型は、図26(A) に示すように、自己のオブジェクト識別子が記録されるオブジェクト識別子記録領域201、および任意のデータ(例えば、ユーザが設定するオブジェクトの名前などのデータ)をが記録される任意データ記録領域202から構成される。基本オブジェクト第1型には、フォルダリスト、フォルダ、およびアルバムのオブジェクトが含まれる。

(0153)基本オブジェクト第2型は、図26(B) に示すように、自己のオブジェクト識別子が記録されるオブジェクト識別子記録領域201、任意のデータが記録される任意データ記録領域202、および自己(オブ30 ジェクト)に対応するファイルのファイル識別子が記録されるファイル識別子記録領域203から構成される。基本オブジェクト第2型には、トラックのオブジェクトが含まれる。

【0154】オブジェクト識別子記録領域201に記録されるオブジェクト識別子は、図27に示すように、対応するオブジェクトが格納されている一連のページの先頭を示す、チャンク番号とそのページ番号、型番号から構成される。型番号は、対応するオブジェクトが属する基本オブジェクト型番号(基本オブジェクト第1型、または基本オブジェクト第2型の一方)と、対応するオブジェクトの型が登録されているオブジェクト型記録領域163のエントリ番号から構成される。

【0155】次に、オブジェクトの作成処理、オブジェクトの検索処理、オブジェクトの更新処理、ストリームオブジェクトの作成処理、およびストリームオブジェクトの検索処理について、図28乃至図37のフローチャートを参照して説明する。ここで、ストリームオブジェクトとは、特に、ファイル記録領域121に記録されたコンテンツデータと1対1に対応するオブジェクト、すなわち、トラックを指す田語である。ストリームオブジェクトによるサーム・ファックを指す田語である。ストリームオブジェクトによりよりである。ストリームオブジェクトによりよりである。ストリームオブジェクトによりである。ストリームオブジェクトによりで表します。

34

特開2003-22080

ェクトは、基本オブジェクト第2型(図26(B)) に 属する。したがって、ストリームオブジェクトではない オブジェクトは、フォルダまたはアルバムのオブジェク トであり、基本オブジェクト第1型に属する。

【0156】なお、これらの処理は、オブジェクト管理 部124、すなわち、ファームウェアのロワーミドルウ ェアレイヤ74に属するHD D891によって制御され

- 【0157】始めに、ストリームオブジェクトではない オブジェクトの作成処理について、オブジェクト型番号 tのオブジェクトを作成する場合を例に、図28のフロ ーチャートを参照して説明する。なお、オブジェクト型 番号tには、図27に示したように、基本型番号(いま の場合、基本オブジェクト第1型) とエントリ番号が含 まれている。

【0158】ステップS121において、HD DB9.1 は、ライトセッションを開設する。ライトセッションを 開設する処理について、図29のフローチャートを参照 して説明する。ステップS141において、HDDB91 は、セッション管理情報181のカレントセッション数 20 格納領域182に格納されているカレントセッション数 を読み出し、読み出したカレントセッション数が予め設 定されている最大値よりも小さいか否かを判定する。カ レントセッション数が予め設定されている最大値よりも 小さいと判定された場合、処理はステップS142に進 ₺.

【0159】ステップS142において、HD DB9 1 は、セッション管理情報181のカレントセッション数 格納領域182に格納されているカレントセッション数 て、HD DB9 1 は、ライトセッションを開設し、例え は、乱数などによってセッション番号乙を発行する。処 理は図28に戻る。

【0160】なお、ステップS141において、カレン トセッション数が予め設定されている最大値よりも小さ くないと判定された場合、さらにセッションを開設する ことができないので、処理はステップS144に進み、 ステップS144において、HD DB9 1 は、エラーと判 断する。セッション開設処理は終了され、図28のオブ ジェクト作成処理は中断される。

【0161】図28のステップS122において、HDD B9 1 は、オブジェクト型番号 t のオブジェクトを記録 するチャンクのページを確保するために、オブジェクト 型記録領域163のエントリtのサイズ記録領域167 から、オブジェクト型番号しのオブジェクトのサイズを 読み出し、そのサイズに相当するチャンクのページ数を 算出する。算出したベージ数をgとする。

【0162】ステップS123において、HD DB91 は、セッション管理情報181を構成する複数のエント 保する処理について、図30のフローチャートを参照し て説明する。

【0163】ステップS151において、HD DB91 は、変数Mを1に初期化する。ステップS152におい て、HD DB9 1 は、変数Mがセッション管理情報 1 8 1 を構成するエントリの数S以下であるか否かを判定す る。変数Mがエントリの数S以下であると判定された場 合、処理はステップS153に進む。ステップS153 において、HD DB9 1 は、セッション管理情報 1 8 1 を 構成するエントリMのオブジェクト識別子格納領域18 3の値を読み出す。ステップS154において、HDDB9 1は、読み出したエントリMのオブジェクト識別子格納 領域183の値が0であるか否かを判定する。エントリ Mのオブジェクト識別子格納領域183の値が0である と判定された場合、エントリMは空きエントリであると 判断できるので、エントリMを確保して図28に戻る。 【0164】ステップS154において、エントリMの オブジェクト識別子格納領域183の値が0ではないと 判定された場合、処理はステップS155に進む。ステ ップS155において、HD DB9 1は、変数Mを1だけ インクリメントする。処理はステップS152に戻り、 以降の処理が繰り返される。その後、ステップS154 において。エントリMのオブジェクト識別子格納領域1 83の値が0であると判定されることなく、ステップS 152において、変数Mがエントリの数S以下ではない と判定された場合、現状では空きエントリが存在しない ので、空きエントリを作り出すために、処理はステップ S156に進む。

【0165】ステップS156において、HD DB91 を1だけインクリメントする。ステップS143におい 30 は、セッション管理情報181を構成するエントリのう ち、リードライトセッション番号格納部184およびリ ードオンリセッション番号格納部185乃至188の値 の値が全て0であるエントリが存在するか否かを判定す る。そのようなエントリが存在すると判定された場合、 処理はステップS157に進む。ステップS157にお いて、HD DB9 1 は、リードライトセッション番号格納 部184およびリードオンリセッション番号格納部18 5乃至188の値の値が全て0であるエントリのうち、 アクセス時刻格納領域192の値が最も小さいエントリ (すなわち、最も古いアクセス時刻のエントリ)を抽出

> 【0166】ステップS158において、HD DB91 は、抽出したエントリのオブジェクト識別子格納領域1 82乃至アクセス時刻格納領域192の値を0にクリア し、そのエントリを空きエントリMとして確保する。処 理は図28に戻る。

【0167】なお、ステップS156において、セッシ ョン管理情報181を構成するエントリのうち、リード ライトセッション番号格納部184およびリードオンリ リのうちの空きエントリを確保する。空きエントリを確 50 セッション番号格納部185乃至188の値の値が全て

0であるエントリが存在しないと判定された場合、空き エントリは確保できないので、ステップS159に進 む。ステップS159において、HD DB91は、エラー と判断する。空きエントリ確保処理は終了され、図28 のオブジェクト作成処理は中断される。

【0168】図28に戻り、ステップS124におい -て、HD D891は、領域情報記録領域164のビット列 のうち、gビット連続して0が記録されているビット列 を検索する。検索したgビット連続して0が記録されて いるビット列の先頭の位置をq列p行とする。ステップ 10 S125において、HD DB91は、確保したエントリM のオブジェクト識別子格納領域183に、図27に示し たように、チャンク番号q、ページ番号p、オブジェク ト型番号 t からなるオブジェクト識別子OID(q,p,t)を格 納する。また、HD DB9 1は、セッション管理情報 18 1のエントリMのリードライトセッション番号格納領域 184にセッション番号Zを格納し、さらに、オブジェ クト状態格納領域189に作成を示す"CREATE"を記録

【0169】ステップS126において、HD DB91 は、オブジェクトのサイズであるページ数gに等しいラ イトキャッシュ領域dをバッファ56に確保する。ステ ップS127において、HD D89 1は、セッション管理 情報181のエントリMのライトキャッシュアドレス格 納領域191に、確保したバッファ56におけるライト キャッシュ領域dのアドレスを格納する。

【0170】ステップS128において、HD DB91 は、バッファ56に確保したライトキャッシュ領域d に、図26(A)に示したオブジェクト基本第1型のオ ブジェクトXの記録を開始するが、その始めとして、ラ イトキャッシュ領域 d のオブジェクト識別子記録領域 2 O 1に、オブジェクト識別子OID(q,p,t)を記録する。ス テップS129において、HD DB91は、作成するオブ ジェクトの任意のデータ(例えば、作成するオブジェク トの名称など)を、ライトキャッシュ領域 d の任意デー タ記録領域202に記録する。

【0171】ステップS130において、HD DB91 は、ユーザの操作に対応する信号Ⅰの入力を待つ。ステ ップS131において、HD DB91は、信号Iがcommit、 すなわち、セッション作成を確定するものであるか否か 40 を判定する。信号Iがcommitであると判定された場合、 処理はステップS132に進み、ライトセッション乙が 確定される。反対に、信号Iがcommitではないと判定さ れた場合、処理はステップS133に進み、ライトセッ ション乙が破棄される。

【0172】ステップS132のライトセッションを確 定する処理について、図31のフローチャートを参照し て説明する。なお、セッションを確定するとは、当該セ ッションが開設された後に行われたオブジェクトの作 成、更新、移動などに、オブジェクト記録領域122の 50 にコピーする。このとき、リードキャッシュアドレス格

記録を反映し、確定することである。 【0173】ステップS171において、HD DB9 1 は、変数Mを1に初期化する。ステップS172におい て、HD DB9 1 は、変数Mがセッション管理情報 1 8 1 を構成するエントリの数S以下であるか否かを判定す る。変数Mがエントリの数S以下であると判定された場 合、処理はステップS173に進む。ステップS173 において、HD DB9 1 は、セッション管理情報 1 8 1 を 構成するエントリMのリードライトセッション番号格納 領域184の値を読み出し、セッション番号Zと一致す るか否かを判定する。エントリMのリードライトセッシ ョン番号格納領域184の値とセッション番号Zが一致 しないと判定された場合、エントリMのリードライトセ ッション番号格納領域184の値とセッション番号Zが

【0174】ステップS174において、HD DB91 は、変数Mを1だけインクリメントする。処理はステッ プS172に戻り、以降の処理が繰り返される。 ステッ プS173において、エントリMのリードライトセッシ ョン番号格納領域184の値とセッション番号乙が一致 すると判定された場合、処理はステップS175 に進 む。すなわち、リードライトセッション番号格納領域1 84にゼッション番号乙が格納されているエントリだけ が抽出されて、ステップS175以降の処理が施され

一致するエントリを検索するために、処理はステップS

174に進む。

【0175】ステップS175において、HD DB91 は、リードライトセッション番号格納領域184にセッ ション番号Zが格納されているエントリMのオブジェク ト識別子格納領域183からオブジェクト識別子を読み 出す。ステップS176において、HD D891は、リー ドライトセッション番号格納領域184にセッション番 号Zが格納されているエントリMのオブジェクト状態格 納領域189からオブジェクト状態を示す情報Jを読み 出す。ステップS176において、HD DB91は、オブ ジェクト状態を示す情報 J が " CREATE" , " UPTATE" 、 または"REMOVE"の何れであるかを判定する。

【0176】ステップS177において、オブジェクト 状態を示す情報」が"CREATE"であると判定された場 合、処理はステップS178に進む。ステップS178 において、HD DB9 1 は、バッファ56 に確保したライ トキャッシュ領域dに記録されているオブジェクトを、 オブジェクト記録領域122のチャンクpのページq以 降に記録する。ステップS179において、HD DB91 は、領域情報記録領域164のq列p行以降のgビット に1を記録する。

【0177】ステップS180において、HD DB91 は、エントリMのライトキャッシュアドレス格納領域 l 91の値を、リードキャッシュアドレス格納領域190

納領域190に0以外の値が格納されていたならば、その値が示すバッファ56の設けられるリードキャッシュ 領域を解放する。

【0178】ステップS181において、HD DB91は、エントリMのリードライトセッション番号格納領域184、およびライトキャッシュアドレス格納領域19-1に0を格納する。ステップS182において、HD DB91は、エントリMのアクセス時刻格納領域192の値を現在の時刻で更新する。

【0179】ステップS177において、オブジェクト 10 状態を示す情報Jが"UPDATE"であると判定された場合、処理はステップS183に進む。ステップS183において、HD DB91は、バッファ56に確保したライトキャッシュ領域dに記録されているオブジェクトを、オブジェクト記録領域122のチャンクpのページq以降に記録する。処理はステップS180に進む。

【0180】ステップS177において、オブジェクト 状態を示す情報Jが"REMOVE"であると判定された場合、処理はステップS184に進む。ステップS184 において、HD DB91は、領域情報記録領域164のq 列p行以降のgビットに0を記録する。ステップS18 5において、HD DB91は、エントリMがバッファ56 に確保しているライトキャッシュとリードキャッシュを 解放する。ステップS186において、HD DB91は、 エントリMのオブジェクト識別子格納領域183乃至ア クセス時刻格納領域192に0を格納する。処理はステップS174に進む。

【0181】その後、ステップS172において、変数 Mがエントリの数S以下ではないと判定されるまで、以 降の処理が繰り返される。変数Mがエントリの数S以下ではないと判定された場合、ライトセッションを確定する処理が完了される。

【0182】図28のステップS133の処理、すなわち、ライトセッションを破棄する処理について、図32のフローチャートを参照して説明する。ステップS191において、HDD891は、変数Mを1に初期化する。ステップS192において、HDD891は、変数Mがセッション管理情報181を構成するエントリの数S以下であるか否かを判定する。変数Mがエントリの数S以下であると判定された場合、処理はステップS193に進 40to

【0183】ステップS193において、HD DB91は、セッション管理情報181を構成するエントリMのリードライトセッション番号格納領域184の値を読み出し、セッション番号Zと一致するか否かを判定する。エントリMのリードライトセッション番号格納領域184の値とセッション番号Zが一致しないと判定された場合、エントリMのリードライトセッション番号格納領域184の値とセッション番号Zが一致するエントリを検索するために、処理はステップS194に進む。ステッ

プS 194において、HD DB91は、変数Mを1だけインクリメントする。処理はステップS 192に戻り、以降の処理が繰り返される。

【0184】ステップS193において、エントリMのリードライトセッション番号格納領域184の値とセッション番号Zが一致すると判定された場合、処理はステップS195に進む。すなわち、リードライトセッション番号格納領域184にセッション番号Zが格納されているエントリだけが抽出されて、ステップS195以降の処理が施される。

【0185】ステップS195において、HD DB91は、エントリMがバッファ56に確保しているライトキャッシュ領域を解放する。ステップS196において、HD DB91は、エントリMのオブジェクト状態格納領域189に格納されているオブジェクト状態が"CREATE"であるか否かを判定し、オブジェクト状態が"CREATE"であるはないと判定した場合、ステップS197に進む。

【0186】ステップS197において、HD DB91は、エントリMのリードライトセッション番号格納領域184、およびライトキャッシュアドレス格納領域191に0を格納する。ステップS198において、HD DB91は、エントリMのアクセス時刻格納領域192の値を現在の時刻で更新する。処理はステップS194に進む。

[0187] なお、ステップS196において、エントリMのオブジェクト状態格納領域189に格納されているオブジェクト状態が "CREATE" であると判定された場合、処理はステップS199に進む。ステップS199において、HD DB91は、エントリMのリードライトセッション番号格納領域184、およびライトキャッシュアドレス格納領域191以外、すなわち、オブジェクト識別子格納領域183、リードオンリセッション番号格納領域185乃至188、オブジェクト状態格納領域189、リードキャッシュアドレス格納領域190、およびアクセス時刻格納領域192に0を格納する。処理はステップS194に進む。

【0188】その後、ステップS192において、変数 Mがエントリの数S以下ではないと判定されるまで、以 降の処理が繰り返される。変数Mがエントリの数S以下 ではないと判定された場合、ライトセッションを破棄す る処理が完了される。

【0189】次に、オブジェクトの検索処理について、オブジェクト識別子OID=Xであるオブジェクト(以下、オブジェクトXと記述する)を検索する場合を例として、図33のフローチャートを参照して説明する。なお、セッションは既に開設されているものとする。

【0190】ステップS201において、HD DB91 は、オブジェクトXに対応するエントリMを取得する。 オブジェクトXに対応するエントリを取得する処理につ

いて、図34のフローチャートを参照して説明する。 【0191】ステップS211において、HD DB91 は、変数Mを1に初期化する。ステップS212におい て、HD DB91は、変数Mがセッション管理情報181 を構成するエントリの数S以下であるか否かを判定す る。変数Mがエントリの数S以下であると判定された場 合、処理はステップS213に進む。

【0192】ステップS213において、HD D891
- は、セッション管理情報181を構成するエントリMのオブジェクト識別子格納領域183の値を読み出し、オ 10ブジェクトXのオブジェクト識別子OID= X と一致するか否かを判定する。エントリMのオブジェクト識別子格納領域183の値と、オブジェクトXのオブジェクト識別子OID= Xが一致しないと判定された場合、オブジェクト識別子格納領域183の値と、オブジェクト Xのオブジェクト 識別子のID= Xが一致するエントリを検索するために、処理はステップS214に進む。

【0193】ステップS214において、HD DB91は、変数Mを1だけインクリメントする。処理はステップS212に戻り、以降の処理が繰り返される。ステップS213において、エントリMのオブジェクト識別子格納領域183の値と、オブジェクトXのオブジェクト、識別子OID=Xが一致すると判定された場合、オブジェクトXに対応するエントリMを取得することができたので、この処理が終了され、処理は図33に戻る。

【0194】なお、ステップS213において、エントリMのオブジェクト識別子格納領域183の値と、オブジェクトXのオブジェクト識別子OID=Xが一致しないと判定される場合が続き、ステップS212において、変数Mがエントリの数S以下ではないと判定された場合、処理はステップS215に進む。ステップS215において、HD DB91は、エラーである、すなわち、オブジェクトXに対応するエントリMを取得することができなかったと判断して、この処理を終了する。処理は図33に戻る。

【0195】図33に戻り、ステップS201の処理でオブシェクトXに対応するエントリMを取得できた場合、処理はステップS202に進む。ステップS202において、HD DB91は、オブシェクトXに対応するエントリMを取得できたので、オブジェクトXはバッファ56に存在すると判断して、処理を終了する。

【0196】反対に、ステップS201の処理でオブジェクトXに対応するエントリMを取得できなかった場合、処理はステップS203に進み。ステップS203において、HDDB91は、オブジェクトXのオブジェクト識別子OID=Xを分解して、オブジェクトが記録されているオブジェクト記録領域122のチャンク番号、ページ番号、オブジェクトXの型番号 t を取得する。

【0197】ステップS204において、HD DB91 0では は、オブジェクト型記録領域163から、型番号tに対 50 進む。

応するエントリのサイズ記録領域167の値を読み出し、その値に基づいてオブジェクトXを記録するために 必要なページ数gを算出する。

【0198】ステップS205において、HD D891は、領域情報記憶領域164を参照し、q行p列以降のgビットが1であるか否かを判定する。領域情報記憶領域164のq行p列以降のgビットが1であると判定された場合、処理はステップS206に進む。ステップS206において、HD D891は、ページ数gに相当するリードキャッシュ領域cをバッファ56に設定する。ステップS207において、HD D891は、オブジェクト記録領域122のチャンクqのページp以降のページ数gに記録されているデータを、バッファ56のリードキャッシュ領域cにコピーする。

【0199】ステップS208において、HD D891は、リードキャッシュ領域 c にコピーしたデータのオブジェクト識別子記録領域201に相当する部分に記録されているオブジェクト識別子と、オブジェクト識別子Xが一致するか否かを判定する。一致すると判定された場合、リードキャッシュ領域 c にキャッシュされているデータがオブジェクト X であるので、処理はステップS202に進む。

【0200】ステップS208において、リードキャッシュ領域でにコピーしたデータのオブジェクト識別子記録領域201に相当する部分に記録されているオブジェクト識別子と、オブジェクト識別子Xが一致しないと判定された場合、処理はステップS209に進む。ステップS209において、HDDB91は、オブジェクト記録領域122にもオブジェクトXは存在していないと断定30 して処理を終了する。

【0201】次に、オブジェクトXの更新処理について、図35のフローチャートを参照して説明する。ここで、オブジェクトXの更新処理とは、オブジェクトXの任意データを書き換える処理である。

【0202】ステップS221において、HD DB91は、図29を参照して上述したステップS121の処理と同様に、ライトセッションZを開設する。ステップS222において、HD DB91は、図34を参照して上述したステップS201の処理と同様に、オブジェクトXに対するエントリMを取得する。

【0203】ステップS222の処理でオブジェクトX に対応するエントリMを取得できた場合、オブジェクト X はバッファ56に設定されているリードキャッシュ領域 c にキャッシュされていると判断して、処理はステップS223において、HD DB 91は、エントリMのリードライトセッション番号格納領域184の値が0であるか否かを判定する。エントリ Mのリードライトセッション番号格納領域184の値が0であると判定された場合、処理はステップS224に 准ま。

43

【0204】ステップS224にいて、HD DB91は、 - エントリMのリードライトセッション番号格納領域18 4に、ステップS221で開設したライトセッションの セッション番号Zを格納する。ステップS225におい て、HD DB91は、オブジェクトXのオブジェクト識別 子OID=Xを分解して、オブジェクトが記録されている オブジェクト記録領域122のチャンク番号、ページ番 号、オブジェクトXの型番号tを取得する。

- 【0205】ステップS226において、HD D891は、オブジェクト型記録領域163から、型番号tに対 10 応するエントリのサイズ記録領域167の値を読み出 し、その値に基づいてオブジェクトXを記録するために 必要なページ数gを算出する。ステップS227において、HD D891は、ページ数gに相当するライトキャッシュ領域dをバッファ56に設定する。ステップS228において、HD D891は、エントリMのライトキャッシュアドレス格納領域191に、ライトキャッシュ領域 dのアドレスを格納する。

【0206】ステップS229において、HD D891は、バッファ56のリードキャッシュ領域cのデータを、ライトキャッシュ領域dにコピーする。ステップS230において、HD D891は、オブジェクトXの更新する任意データを、ライトキャッシュ領域dにコピーされたオブジェクトXの任意データ記録領域202に記録する。ステップS231において、HD D891は、エントリMのオブジェクト状態格納領域189に更新を示す情報"UPDATE"を格納する。

【0207】ステップS232において、HD DB91は、ユーザの操作に対応する信号Iの入力を待つ。ステップS233において、HD DB91は、信号Iがcommit、すなわち、セッション更新を確定するものであるか否かを判定する。信号Iがcommitであると判定された場合、処理はステップS234に追む。ステップS234において、HD DB91は、図31を参照して上述したステップS132の処理と同様に、ライトセッションZを確定する。反対に、信号Iがcommitではないと判定された場合、処理はステップS235において、HD DB91は、図32を参照して上述したステップS133の処理と同様に、ライトセッションZを破棄する。

【0208】なお、ステップS223において、エントリMのリードライトセッション番号格納領域184の値が0ではないと判定された場合、オブジェクトXはセッションZ以外の他のセッションによって更新中であると判断できるので、処理はステップS235に進む。

確保する。

【0210】ステップS237において、HD DB91は、オブジェクトXのオブジェクト識別子OID=Xを分解して、オブジェクトが記録されているオブジェクト記録領域122のチャンク番号、ページ番号、オブジェクト記録領域122のチャンク番号、ページ番号、オブジェクトXの型番号もを取得する。ステップS238において、HD DB91は、オブジェクト型記録領域163から、型番号もに対応するエントリのサイズ記録領域167の値を読み出し、その値に基づいてオブジェクトXを記録するために必要なページ数度を算出する。ステップS239において、HD DB91は、ページ数度に相当するリードキャッシュ領域cとライトキャッシュ領域dをバッファ56に設定する。

【0211】ステップS240において、HD D891は、エントリMのリードキャッシュアドレス格納領域190にリードキャッシュ領域cのアドレスを格納し、エントリMのライトキャッシュアドレス格納領域191にライトキャッシュ領域dのアドレスを格納し、エントリMのオブジェクト識別子格納領域183にオブジェクト20Xのオブジェクト識別子IOO=Xを格納する。

【0212】ステップS241において、HD DB91は、オブシェクト記録領域122のチャンクqのページp以降のページ数gまでに記録されているオブシェクトXのデータを、バッファ56のリードキャッシュ領域cにコピーする。処理はステップS229に進む。

【0213】以上説明したように、ファイルXの更新処理では、リードキャッシュ領域 c からライトキャッシュ領域 d にファイルXのデータがコピーされ、ライトキャッシュ領域 d にキャッシュされているファイルXのデータが書き換えられ、書き換えられた結果が、セッションを確定する処理により、オブジェクト記録領域122に記録される。

【0214】次に、ファイル記録領域121に記録されるコンテンツデータと1対1に対応するトラックのオブジェクト、すなわち、オブジェクト型番号t'のストリームオブジェクトを作成する処理について、図36のフローチャートを参照して説明する。なお、オブジェクト型番号t'には、図27に示したように、基本型番号(いまの場合、基本オブジェクト第2型)とエントリ番40号が含まれている。

【0215】ステップS251において、HD DB91は、図29のフローチャートを参照して上述したステップS121の処理と同様に、ライトセッションを開設する。ステップS252において、HD DB91は、オブジェクト型番号t'のストリームオブジェクトを記録するチャンクのページを確保するために、オブジェクト型記録領域163のエントリt'のサイズ記録領域167から、オブジェクト型番号t'のオブジェクトのサイズを読み出し、そのサイズに相当するチャンクのページ数を算出する。算出したページ数をgとする。

【0216】ステップS253において、HD DB91 は、図30のフローチャートを参照して上述したステッ プS123の処理と同様に、セッション管理情報181 を構成する複数のエントリのうちの空きエントリMを確 保する。ステップS254において、HD DB91は、領 域情報記録領域164のビット列のうち、gビット連続 して0が記録されているビット列を検索する。検索した gビット連続してOが記録されているビット列の先頭の ・ ^{*}位置をq列p行とする。ステップS255において、HD DB9 1は、確保したエントリMのオブジェクト識別子 格納領域183に、図27に示したように、チャンク番 号q、ページ番号p、オブジェクト型番号t'からなる オブジェクト識別子OID(q,p,t')を格納する。また、HD D891は、セッション管理情報181のエントリMのリ ードライトセッション番号格納領域184にセッション 番号 Z を格納し、さらに、オブジェクト状態格納領域 1

89に作成を示す" CREATE" を記録する。

【0217】ステップS256において、HD DB91 は、ストリームオブジェクトのサイズであるページ数g に等しいライトキャッシュ領域dをバッファ56に確保 20 する。ステップS257において、HD DB9 1は、セッ ション管理情報181のエントリMのライトキャッシュ アドレス格納領域191に、確保したバッファ56にお けるライトキャッシュ領域dのアドレスを格納する。 【0218】ステップS258において、HD DB91 は、バッファ56に確保したライトキャッシュ領域d に、図26(B)に示したオブジェクト基本第2型のス トリームオブジェクトXの記録を開始するが、その始め として、ライトキャッシュ領域dのオブジェクト識別子 記録領域201に、オブジェクト識別子OID(q,p,t')を 記録する。ステップS259において、HD DB9 1は、 ストリームオブジェクトに対応する、HD FS92によっ て作成されるコンテンツデータのファイル識別子F(と のコンテンツデータが記録された一連のクラスタの先頭 のクラスタ番号と同じ値)を取得する。ステップS26 Oにおいて、HD DB9 1は、ライトキャッシュ領域dの ファイル識別子記録領域103にファイル識別子Fを記 録する。

【0219】ステップS261において、HD DB91 は、作成するストリームオブジェクトの任意データ(例 40 えば、作成するストリームオブジェクトの名称など)の 取得を開始する。ステップS262において、HD DB9 1は、任意データの取得が完了するまで待機する。な お、ステップS261およびS262の処理の間に、HD FS9 2により、当該ストリームオブジェクトに対応す るファイル識別子Fのコンテンツデータのファイルが作 成されてファイル記録領域121に記録される。

【0220】ステップS263において、HD DB91 は、ライトキャッシュ領域dの任意データ記録領域20 2に、取得した任意データを記録する。

【0221】ステップS264において、HD D891 は、ユーザの操作に対応する信号【の入力を待つ。ステ ップS265において、HD D891は、信号Iがcommit、 すなわち、セッション作成を確定するものであるか否か を判定する。信号Iがcommitであると判定された場合、 処理はステップS266に進む。ステップS266にお いて、HD D89 1 は、図3 1 を参照して上述したステッ プS132に処理と同様に、ライトセッションZを確定

46

【0222】反対に、ステップS265において、信号 Iがcommitではないと判定された場合、処理はステップ S267に進む。ステップS267において、HD DB9 1は、図32を参照して上述したステップS133に処 理と同様に、ライトセッション乙を破棄する。ステップ S268において、HD DB91は、HD FS92にファイル Fの削除を依頼する。以上、ストリームオブジェクトの 作成処理の説明を終了する。

【0223】次に、オブジェクト識別子OID=Xである ストリームオブジェクト(以下、ストリームオブジェク トXと記述する)を検索する処理について、図37のフ ローチャートを参照して説明する。なお、セッションは 既に開設されているものとする。

【0224】ステップS271において、HD DB9 1 は、図33を参照して上述したオブジェクトXの検索処 理と同様の処理を実行する。ステップS272におい て、ステップS271の処理で検索されたオブジェクト Xのオブジェクト識別子OID=Xに含まれるオブジェク ト型番号を取得する。取得したオブジェクト型番号をt とする。さらに、HD DB9 1 は、オブジェクト型番号 t に含まれるオブジェクト基本型番号を取得する。

【0225】ステップS273において、HD DB9 1 は、検索されたオブジェクトXの基本オブジェクト型番 号が、基本オブジェクト第2型であるか否かを判定す る。検索されたオブジェクトXの基本オブジェクト型番 号が基本オブジェクト第2型であると判定された場合、 検索されたオブジェクトXがストリームオブジェクトで あるので、処理はステップS274に進む。ステップS・ 274において、HD DB91は、検索されたストリーム オブジェクトXのファイル識別子記録領域203からフ ァイル識別子を読み取りHD FS9 2に供給する。

【0226】なお、ステップS271において、オブジ ェクト識別子OID=Xのオブジェクトを検索できなかっ た場合、処理はステップS275に進む。また、ステッ プS273において、検索されたオブジェクトXの基本 オブジェクト型番号が基本オブジェクト第2型ではない と判定された場合も、処理はステップS275に進む。 ステップS275において、HD DB9 1 は、エラー、す なわち、ストリームオブジェクトXは存在しないと判断 してストリームオブジェクト検索処理を終了する。

【0227】次に、図38は、オブジェクト記録領域1

22 に記録されるオブジェクトのディレクトリ構造を示 している。オブジェクト記録領域122には、ルート2 11の下、フォルダリストオブジェクト212、フォル ダオブジェクト213、アルバムオブジェクト214、 およびトラックオブジェクト215が階層構造をなして

-【0228】HD D891は、フォルダリストオブジェク ト212の下に、複数のフォルダオブジェクト213を 生成することができる。フォルダオブジェクト213の 下には、複数のアルバムオブジェクト214を生成する 10 ことができる。アルバムオブジェクト214の下には、 複数のトラックオブジェクト215を生成することがで きる。トラックオブジェクト215は、1曲分のコンテ ンツデータに対応している。

[0229] フォルダオブジェクト213、アルバムオ ブジェクト214、およびトラックオブジェクト215 は、再生する楽曲を選択する際などにユーザに提示され るオブジェクトである。HD D89 1 は、ユーザに提示さ れるオブジェクトではない他の情報のオブジェクト(C C(Content Control)オブジェクト216など)を、ル ート211、フォルダリストオブジェクト212、また はフォルダオブジェクト213の下に生成することがで きる。

【0230】 さらに、HD DB91は、フォルダリストオ ブジェクト212の下にフォルダオブジェクト213を 生成した場合、同じフォルダリストオブジェクト212 の下にフォルダオブジェクト213以外の他のオブジェ クトを禁止する。また、フォルダオブジェクト213の 下にアルバムオブジェクト214を生成した場合、同じ フォルダオブジェクト213の下にアルバムオブジェク 30 ト214以外のオブジェクトを生成することを禁止す る。また、アルバムオブジェクト214の下には、トラ ックオブジェクト215以外のオブジェクトを生成する ととを禁止する。

【0231】各オブジェクトは、上述した規則に従って 記録されるので、オブジェクト記録領域122には、フ ォルダ群217、アルバム群218、およびトラック群 219が構築される。

【0232】次に、各オブジェクトのデータフォーマッ トについて説明する。

【0233】図39は、フォルダリストオブジェクト2 12のデータフォーマットを示している。フォルダリス トオブジェクト212は、図26(A)に示した基本オ ブジェクト第1型に属するので、オブジェクト識別子記 録領域201、および任意データ記録領域202から構 成される。フォルダリストオブジェクト212のオブジ ェクト識別子記録領域201には、4パイトのオブジェ クト識別子OIDが記録される。

【0234】フォルダリストオブジェクト212の任意 データ記録領域202には、当該フォルダリストオブジ 50

ェクト212の下に作成可能なフォルダオブジェクト2 13の最大値MAX(4バイト)、当該フォルダリストオ ブジェクト212の下に作成されているフォルダオブジ ェクト213の数N(4バイト)、および、当該フォル ダリストオブジェクト212の下に作成されているフォ ルダオブジェクト213のIDの並びを示す4×100 バイトのFolderが記録される。フォルダリストオブジェ クト212の任意データ記録領域202には、612バ イトのリザーブが設けられている。

【0235】図40は、フォルダオブジェクト213の データフォーマットを示している。フォルダオブジェク ト213は、図26 (A) に示した基本オブジェクト第 1型に属するので、オブジェクト識別子記録領域20 1、および任意データ記録領域202から構成される。 フォルダオブジェクト213のオブジェクト識別子記録 領域201には、4バイトのオブジェクト識別子OIDが 記録される。

【0236】フォルダオブジェクト213の任意データ 記録領域202には、当該フォルダオブジェクト213 の下に作成可能なアルバムオブジェクト214の最大値 MAX (4パイト)、当該フォルダオブジェクト213の 下に作成されているアルバムオブジェクト214の数N (4パ4ト)、当該フォルダオブジェクト213の下に 作成されているアルバムオブジェクト214のIDの並 びを示す4×200バイトのAlbum、および当該フォル ダオブジェクト213のフォルダ名を示す36バイトの Titleが記録される。フォルダオブジェクト213の任 意データ記録領域202には、176バイトのリザーブ が設けられている。

【0237】図41は、アルバムオブジェクト214の データフォーマットを示している。アルバムオブジェク ト214は、図26(A)に示した基本オブジェクト第 1型に属するので、オブジェクト識別子記録領域20 1、および任意データ記録領域202から構成される。 アルバムオブジェクト214のオブジェクト識別子記録 領域201には、4バイトのオブジェクト識別子OIDが 記録される。

【0238】アルバムオブジェクト214の任意データ 記録領域202には、当該アルバムオブジェクト214 の下に作成可能なトラックオブジェクト215の最大値 MAX (4バイト)、当該アルバムオブジェクト2 1 4の 下に作成されているトラックオブジェクト215の数N (4パイト)、当該アルバムオブジェクト214の下に 作成されているトラックオブジェクト215のIDの並 びを示す4×400バイトのTrack、 当該アルバムオブ ジェクト214のタイトル名を示す516パイトのTitl e. 当該アルバムオブジェクト214のアーティスト名 を示す260パイトのArtist、当該アルバムオブジェク ト214の生成日時を示す8バイトのCreation Date.

および当該アルバムオブジェクト214の元である音楽

CD3のメディアキーを示す32バイトのメディアキー が記録される。アルバムオブジェクト214の任意デー 夕記録領域202には、1660バイトのリザーブが設 けられている。

【0239】図42は、トラックオブジェクト215の データフォーマットを示している。トラックオブジェク -ト215は、図26 (B) に示した基本オブジェクト第 2型に属するので、オブジェクト識別子記録領域20

1、任意データ記録領域202、およびファイル識別子 記録領域203から構成される。トラックオブジェクト 10 215のオブジェクト識別子記録領域201には、4バ イトのオブジェクト識別子OIDが記録される。トラック オブジェクト215のファイル識別子記録領域203に は、1対1に対応するコンテンツデータ(ファイル記録 領域121に記録されている)のファイル識別子を示す 4バイトのSOIDが記録される。

【0240】トラックオブジェクト215の任意データ 記録領域202には、当該トラックオブジェクト215 の曲名を示す516バイトのTitle、当該トラックオブ ジェクト215のアーティスト名を示す260バイトの 20 Artist、当該アルバムオブジェクト214の再生時間を 示す 8 バイトのTime、当該トラックオブジェクト215 に対して最後にアクセスした日時を示す8バイトのLast Access Date、および当該トラックオブジェクト215 の再生回数を示す4 バイトのプレイカウンタ(PC)、 当該トラックオブジェクト215の制作日時を示す8パ イトのCreationDate、および当該トラックオブジェクト 215に対応するコンテンツデータの曲属性と再生制御 情報(著作権保護のための情報)を示す12544バイ トのACが記録される。トラックオブジェクト215の 30 任意データ記録領域202には、980バイトのリザー ブが設けられている。

【0241】図43は、トラックオブジェクト215の 任意データ記録領域202に記録される1255パイト のACの詳細を示している。ACには、コンテンツキー を示す8バイトのCkey、コーデック識別値を示す1バイ トのCodec、コーデック属性を示す1バイトのCodec Att r、再生制限情報を示す1バイトのLT、正当性チェッ ク用フラグを示す1バイトのVLD、チェックアウト先の 個数を示す 1 バイトの LCMLOCNUM、コーデック依存情報 を示す16バイトのCDI、コンテンツシリアル番号を示 す20バイトのCID、再生許可開始日時を示す8バイト のPBS、再生許可終了日時を示す8パイトのPBE、拡張C Cを示す1バイトのXCC、再生回数の残りを示す1バイ トのCT、コンテンツ制御情報を示す1バイトのCC、 チェックアウト残り回数を示す1バイトのCN、ソース 情報を示す40バイトのSRC、およびチェックアウト先 の機器IDとフラグを含む情報を示す48×256バイ トのLCMLOGが記録される。

のCCは、MSB(Most Significant Bit)側からの1ビッ ト目は、著作権の有無を示す(O:有、1:無)。MSB 側からの2ビット目は、世代を示す(0:オリジナル、 1:オリジナル以外) MSB側からの3, 4ビット目は、 不使用である。

【0243】CCのMSB側からの5乃至7ビット目が示 す情報は、以下のとおりである。すなわち、CCのMSB 側からの5乃至7ピット目に010が記録されている場 合、チェックアウト許可(エディットは許可)を示す。 CCのMSB側からの5乃至7ビット目に011が記録さ れている場合、ムーブ許可(PD5でのエディットは禁 止)を示す。CCのMSB側からの5乃至7ビット目に1 00が記録されている場合、インボート許可(PD5で のエディットは許可)を示す。CCのMSB側からの5乃 至7ビット目に110が記録されている場合、インボー ト許可 (PD5でのエディットは禁止)を示す。

【0244】図44は、トラックオブジェクト215と 1対1で対応するコンテンツデータのデータフォーマッ トを示している。コンテンツデータは、ATRAC3 ヘッダ を示す 1.6 キロバイトのAT3H、ATRAC3 パーツを示す 1 6キロバイトのPRT、およびサウンドユニット列を示す 各16キロバイトのAT3SU-1乃至AT3SU-Nから構成され る。

【0245】図45は、CCオブジェクト216のデー タフォーマットを示している。 CCオブジェクト216 は、図26 (B) に示した基本オブジェクト第2型に属 する。よって、CCオブジェクト216は、オブジェク ト識別子記録領域201、および任意データ記録領域2 02から構成される。CCオブジェクト216のオブジ ェクト識別子記録領域201には、4バイトのオブジェ クト識別子OIDが記録される。

【0246】CCオブジェクト216の任意データ記録 領域202には、16バイトのリザーブが設けられてい る。CCオブジェクト216のファイル識別子記録領域 203には、対応するCCデータ(ファイル記録領域 l 21に記録される)のファイル識別子を示す4バイトの SOIDが記録される。

【0247】図46は、ファイル記録領域121に記録 されるCCデータのフォーマットを示している。CCデ ータには、10キロバイトのCat Folder、200キロバ イトのCat Album、および600キロバイトのCat Track が含まれる。Cat Folderは、ユーザが選択するフォルダ に対応するフォルダオブジェクト213のオブジェクト 識別子OIDを示す情報が記録されている。Cat Albumに は、ユーザが選択するアルバムに対応するアルバムオブ ジェクト214のオブジェクト識別子OIDを示す情報が 記録されている。Cat Trackには、ユーザが選択するト ラックに対応するトラックオブジェクト215のオブジ ェクト識別子OIDを示す情報が記録されている。

【0242】特に、コンテンツ制御情報を示す1バイト 50 【0248】したがって、例えば、再生時に、ユーザが

52

再生させるトラックを選択すると、CCデータのCat Tr ackに基づいて、選択されたトラックに対応するトラッ クオブジェクト215のオブジェクト識別子OIDが判明 し、判明したトラックオブジェクト215から対応する ファイル識別子が取得されて、コンテンツデータが読み 出されて再生される。

【0249】次に、オーディオサーバ1の各機能が実行 される際のデータの流れと、ファームウェアとの対応に ついて、図47乃至図56を参照して説明する。

【0250】図47は、CDリッピングが実行される際 のデータの流れを示している。音楽CD3を高速で録音 するCDリッピングでは、CD MW88の制御により、音 楽CD3のディジタルオーディオデータは、CD-ROMドラ イブ57によってCAV8倍速で読み出されて、バッファ 56にバッファリングされる。また、HD MW82の制御 により、バッファ56にバッファリングされたディジタ ルオーディオデータは、WMスクリーン60-2に入力 されてウォータマークが検出される。次に、HDMW82の 制御により、バッファ56にバッファリングされていた ディジタルオーディオデータは、エンコーダ59によっ て平均5倍速でATRAC3方式によりエンコードされて暗 号化され、得られた符号化データは、バッファ56でバ ッファリングされた後、HDD58に転送されて記録され る。なお、図示は省略したが、CDリッピングの最中に は、録音されているディジタルオーディオデータに対応 する音声がスピーカ2から出力される。

【0251】図48は、CDレコーディングが実行され る際のデータの流れを示している。音楽CD3を再生し ながら録音するCDレコーディングでは、CD MW8 8の 制御により、音楽CD3のディジタルオーディオデータ は、CD-ROMドライブ57によってCAV8倍速で読み出さ れてバッファ56にバッファリングされる。次に、HDMW 82の制御により、バッファ56にバッファリングされ ていたティジタルオーディオデータは、エンコーダ59 によって平均5倍速でATRAC3方式によりエンコードさ れて暗号化され、得られた符号化データは、バッファ5 6でバッファリングされた後、HDD5 8 に転送されて記 録される。また、HD MW82の制御により、バッファ5 6にバッファリングされたオーディオデータは、WMス クリーン60-2に供給されてウォータマークが検出さ れる。

【0252】一方、モニタ音声のために、バッファリン グされていたディジタルオーディオデータは、HD MW8 2の制御により、HDD58に設けられるリングバッファ 241(図61)に一時的に記録された後、読み出され てオーディオ I /F 60-3に入力される。次に、AIO W9 4の制御により、ディジタルオーディオデータは、 D/A62に転送されてアナログ化され、スピーカ2か ら対応する音声が出力される。

ディングの詳細については、図57乃至図70を参照し て後述する。

【0254】図49は、ディジタル入力に対するHDレ コーディングが実行される際のデータの流れを示してい る。ディジタル入力を符号化してHDD58に記録するH Dレコーディングでは、AIO MW9 4 の制御により、AUX イン端子31から入力されるディジタルオーディオデー タは、信号処理部60を介してエンコーダ59に供給さ れる。次に、HD MV8 2の制御により、ディジタルオー ディオデータは、エンコーダ59によってATRAC3方式 に従ってエンコードされて暗号化され、得られた符号化 データは、バッファ56に転送された後、HD058に転 送されて記録される。また、HD MW8 2の制御により、 信号処理部60のWMスクリーン60-2でウォータマ ークが検出される。さらに、AIO MW9 4の制御により、 信号処理部60のオーディオI/F60-3によってデ ィジタルオーディオデータは、D/A62に転送されて アナログ化され、スピーカ2から出力される。

【0255】図50は、アナログ入力に対するHDレコ 20 ーディングが実行される際のデータの流れを示してい る。アナログ入力を符号化してHDD58に記録するHD レコーディングでは、AIO MW9 4 の制御により、ALXイ ン端子31から入力されるアナログオーディオデータ は、A/D62でディジタル化されてエンコーダ59k 供給される。次に、HD MW8 2の制御により、ディジタ ルオーディオデータは、エンコーダ59によってATRAC 3方式によりエンコードされて暗号化され、得られた符 号化データがバッファ56に転送された後、HDD58に 転送されて記録される。また、HD MW8 2の制御によ 30 り、WMスクリーン60-2によって、A/D62のデ ィジタル出力からウォータマークが検出される。さら に、AIO MW9 4 の制御により、AUXイン端子3 1 から入 力されるアナログオーディオデータは、スピーカ2から 出力される。

【0256】図51は、HDプレイが実行される際のデ ータの流れを示している。HDD5 8の符号化データを再 生するHDプレイでは、HD MW82の制御により、HDD5 8から読み出された符号化データは、バッファ56にバ ッファリングされた後、デコーダ59によって復号、デ コードされる。得られたディジタルオーディオデータ は、バッファ56にバッファリングされた後、オーディ オI/F60-3に転送される。次に、AIO MV9 4の制 御により、ディジタルオーディオデータは、オーディオ Ⅰ/F60-3によってD/A62に転送されてアナロ グ化され、スピーカ2から出力される。

【0257】図52は、CDプレイが実行される際のデ ータの流れを示している。音楽CD3を再生するCDプ レイでは、CD MW8 8 の制御により、音楽C D 3 のディ ジタルオーディオデータは、CD-ROMドライブ57によっ 【0253】なお、CDリッピング、およびCDレコー 50 て読み出され、バッファ56にバッファリングされた

特開2003-22080

後、オーディオI/F60-3に転送される。次に、AI O MN9 4 の制御により、ディジタルオーディオデータ は、オーディオ I / F 60-3 によってD/A 62 に転 。送され、アナログ化されてスピーカ2から出力される。 【0258】図53は、MSプレイが実行される際のデ ータの流れを示している。MS4の符号化データを再生 するMSプレイでは、同図(A)に示すように、MS MW 89の制御により、MS4の符号化データは、MCMS I/F 60-1に供給され、MOMS I/F60-1によって相互認 証の後に復号され、信号処理部60が内蔵するデコーダ 10 によってデコードされる。次に、AIO MW9 4 の制御によ り、オーディオI/F60-3によってデコードの結果 得られたディジタルオーディオデータは、D/A 6 2 に 転送され、アナログ化されてスピーカ2から出力され る。

【0259】または、同図(B)に示すように、MS MW 89の制御により、MS4から符号化データが読み出さ れてMOMS I/F60-1に供給され、MOMS I/F60-1が 相互認証の後に復号する。複合された符号化データは、 バッファ56にバッファリングされ、デコーダ59によ 20 ってデコードされ、得られたディジタルオーディオデー タは、バッファ56を介してD/A62に出力される。 次に、AIO MW9 4の制御により、D/A62でアナログ 化されたオーディオデータがスピーカ2から出力され る。

【0260】図54は、MSチェックアウト/ムープア ウトが実行される際のデータの流れを示している。HDD 58の符号化データをMS4にコピーするMSチェック。 アウト、およびHDD5 8の符号化データをMS4に移動 するムーブアウトでは、HD MW82の制御により、HDD5 8から読み出された符号化データは、バッファ56にバ ッファリングされる。次に、MS MW8 9 の制御により、 バッファリングされている符号化データがMCMS I/F6 O - 1 に転送され、MS4に記録される。なお、チェック アウト、およびムーブアウトについては、後ほど詳述す

【0261】図55は、MSインポート/ムーブインが 実行される際のデータの流れを示している。MS4の符 号化データをHDD58 に移動するMSインポート/ムー ブインでは、MS MW8 9の制御により、MS 4の符号化 データがMONS I/F60-1を介してバッファ56に転送 される。次に、HD MW82の制御により、バッファリン グされている符号化データがHDD5 8 に転送されて記録 される。なお、インポート/ムーブインについては、後一 ほど詳述する。

【0262】図56は、PDチェックアウトが実行され る際のデータの流れを示している。HDD58の符号化デ ータをPD5にコピーするPDチェックアウトでは、HD MW82の制御により、HDD58から読み出された符号化 データは、バッファ56にバッファリングされた後、エ 50 で出力され、次に、第2曲目の全ての音声が通常の速度

ンコーダ/デコーダ59によって復号され、再び、PD 5用に暗号化されて、バッファ56にバッファリングさ れる。次に、PD MW9 Oの制御により、バッファリング されている符号化データが、USBホストコントローラ5 4、およびUSBコネクタ43を介してPD5に記録され

【0263】次に、CDリッピング、およびCDレコー ディングの詳細について、図57乃至図70を参照して 説明する。CDリッピングの処理は、ユーザによってハ イスピードレコーディングボタン24が押下された場合 に実行される処理である。CDレコーディングの処理 は、ユーザによってレコーディングボタン23が押下さ れた場合に実行される処理である。

【0264】CDリッピングとCDレコーディングの違 いについて、図57および図58を参照して説明する。 図57(A)は、CDリッピングにおけるモニタ音声出 力の期間を示している。図57(B)は、CDリッピン グにおける録音の処理(符号化して記録する処理)の期 間を示している。図58(A)は、CDレコーディング におけるモニタ音声出力の期間を示している。図58 (B) は、 CDレコーディングにおける録音の処理(符 号化し、記録する処理)の期間を示している。

【0265】図57(B)と図58(B)を比較して明 らかなように、CDリッピングとCDレコーディングで は、その録音の処理に要する合計時間は同じである。す なわち、音楽CD3のオーディオデータ(PCMデータ) をATRAC3方式によって符号化し、HDD58に記録する処 理は、オーディオデータの再生速度に対して平均5倍速 で行われる。

【0266】例えば、再生時間が10分間である曲が6 曲記録されていて総再生時間が60分間である音楽CD 3を、CDリッピングまたはCDレコーディングによっ て、録音する場合、1曲当たり約2分間を要して順次録 音される。

【0267】 C D リッピングと C D レコーディングとの 相違点は、モニタ音声出力の期間である。

【0268】CDリッピングの場合、モニタ音声出力 は、対応するオーディオデータの録音処理が行われてい る期間だけ、モニタ音声が出力される。上述した音楽C D3の例では、第1曲目の先頭から約2分間の音声が通 常の再生速度で出力され、次に、第2曲目の先頭から約 2分間の音声が通常の速度で出力され、以降、各曲の先 頭から約2分間の音声が通常の速度で出力される。した がって、録音処理の終了と同時に、モニタ音声出力も終 了される。

【0269】CDレコーディングの場合、モニタ音声出 力は、対応するオーディオデータの録音処理の進捗状況 に関係なく、モニタ音声が出力される。上述した音楽C D3の例では、第1曲目の全ての音声が通常の再生速度

で出力され、以降、各曲の全ての音声が通常の速度で出力される。したがって、録音処理が終了しても、対応するオーディオデータのモニタ音声出力は最後の第6曲目の終わりまで継続される。

【0270】なお、CDリッピングとCDレコーディングは、その処理の途中において適宜切り替えることが可能である。

【0271】次に、図59は、CDリッピングまたはC - Dレコーディングが実行される際のバッファ56の状態 を示している。バッファ56には、音楽C D 3 から読み 10 出された符号化される前のオーディオデータ(PCMデー タ)をバッファリングするためのPOMデータ読み込みバ ッファ231と、エンコーダ/デコーダ59によって符 号化されて暗号化された符号化データをバッファリング するための符号化データバッファ232が設けられる。 【0272】図60は、バッファ56に設けられるPCM データ読み込みバッファ231、および符号化データバ ッファ232、並びにオーディオI/F60-3に内蔵 されるPCMデータ再生用バッファ251の状態遷移を示 している。POMデータ読み込みバッファ231、符号化 データバッファ232、およびPOMデータ再生用バッフ ァ251は、それぞれ、初期の書き込み可能状態、デー タの書き込みが開始されると遷移する書き込み中状態、 データの書き込みが終了すると遷移する読み出し可能状 態、データの読み出しが開始されると遷移する読み出し 中状態のいずれかの状態にある。なお、読み出し中状態 から、データの読み出しが終了すると書き込み可能状態 に戻る。

【0273】次に、図61は、CDリッピングまたはCDレコーディングが実行される際、モニタ音声出力用のPCMデータをバッファリングするためにHDD58に設けられるリングバッファ241の構造を示している。

【0274】所定の容量(説明の便宜上、アドレス0乃至アドレスmaxとする)を有するリングバッファ241には、読み出し開始アドレスを示す読み出しポインタ242と、書き込み開始アドレスを示す書き込みポインタ243が設定される。リングバッファ241は、読み出しポインタ242が示すアドレスから順方向に書き込みポインタ243が示すアドレスまでの読み出し可能領域244と、書き込みポインタ243が示すアドレスから順方向に読み出しポインタ242が示すアドレスから順方向に読み出しポインタ242が示すアドレスからまでの書き込み可能領域245の容量を、読み出しマージンと称する。書き込み可能領域245の容量を、書き込みマージンと称する。

【0275】図62は、CDリッピングおよびCDレコーディングにおける各バッファ間のデータの流れを示している。音楽CD3のPCMデータは、CD-RCMドライブ57によって読み出されてバッファ56に設けられたPCMデータ読み込みバッファ231にバッファリングされ

る。POMデータ読み込みバッファ231にバッファリングされたPOMデータは、エンコーダ/デコーダ59に転送され、符号化されて暗号化される。得られた符号化データは、バッファ56に設けられた符号化データバッファ232にバッファリングされる。符号化データは、HDD58に転送されて、ファイル記録領域121に記録される。

【0276】一方、POMデータ読み込みバッファ231 にバッファリングされたPCMデータは、HDD58に転送され、HDD58に設けられたリングバッファ241にバッファリングされる。リングバッファ241にバッファリングされたPCMデータは、オーディオI/F60-3に内蔵されたPCMデータ再生用バッファ251に転送されてバッファリングされた後、AD/DA62によってアナログ化されてスピーカ2から出力される。

【0277】次に、CDリッピングおよびCDレコーディングに関する、録音速度設定処理について、図63のフローチャートを参照して説明する。この録音速度設定処理は、音源として音楽CD3が選択されている間、すなわち、CD-ROMドライブ57に音楽CD3が装着され、ファンクションボタン12によってCDが選択されている間、繰り返して実行される。

【0278】ステップS281において、インプットハンドルミドルウェア97は、各種のボタンに対するユーザからの操作の監視を開始する。ステップS282において、インプットハンドルミドルウェア97は、各種のボタンに対するユーザからの操作があるまで待機し、各種のボタンに対するユーザからの操作があったと判定された場合、その情報をメインAPP76に通知する。メインAPP76は、レコードボタン23に対する操作であるか否かを判定する。レコードボタン23に対する操作であるか否かを判定する。レコードボタン23に対する操作であると判定された場合、処理はステップS283に進む。

【0279】ステップS283において、メインAPP76は、レコードボタン23が操作されたことをHDAPP77に通知する。HDAPP77は、レコードボタン23が操作されたことを、HDMW82のCDRIPPING84に伝達する。CDRIPPING84は、自己がSDRAM53などに設ける40ハイスピード録音フラグをオフに設定する。処理はステップS281に戻る。

【0280】ステップS282において、各種のボタンに対するユーザからの操作があったと判定され、それがレコードボタン23に対する操作ではないと判定された場合、処理はステップS284に進む。ステップS284において、メインAPP76は、ハイスピードレコードボタン24に対する操作であるか否かを判定する。ハイスピードレコードボタン24に対する操作であると判定された場合、処理はステップS285に進む。

【0281】ステップS285において、メインAPP7

6は、ハイスピードレコードボタン24が操作されたことをHD APP77に通知する。HD APP77は、ハイスピードレコードボタン24が操作されたことを、HD MW82のCD RIPPING84は、ハイスピード録音フラグをオンに設定する。処理はステップS281に戻る。

「(0282) ステップ S284 において、ハイスピード レコードボタン24 に対する操作ではないと判定された 場合、処理はステップ S281 に戻る。

【0283】以上説明した録音速度設定処理により、ハ 10 イスピードレコードボタン24が操作され、ハイスピード録音フラグがオンとされた場合には、図57に示したようなCDリッピングが実行される。反対に、レコードボタン23が操作され、ハイスピード録音フラグがオフとされた場合には、図58に示したようなCDレコーディングが実行される。なお、CDリッピングからCDレコーディングへの切替や、逆にCDレコーディングからCDリッピングへの切替は、ユーザのボタン操作に対応して任意のタイミングで行うことができる。

【0284】次に、CD録音処理について、図64にフローチャートを参照して説明する。このCD録音処理は、HD MW82に含まれるCD RIPPING84によって制御される処理であり、音楽CD3が装着され、ファンクションボタン12が操作されて、音源がCDに設定された後、レコードボタン23、またはハイスピードボタン24が操作されたときに開始される。

【0285】ステップS291において、ユーザは、レコードボタン23またはハイスピードボタン24が操作されたことによって録音一時停止状態にある間、音楽CD3の中から録音する曲を選曲する。具体的には、カーソルボタン17を操作して、音楽CD3に記録されている曲のなかから選曲し、エンタボタン20を操作して選曲を確定する。この一連の操作を繰り返すことにより、録音する曲を全て選曲する。なお、特に選曲の操作が行われない場合、音楽CD3に記録されている全ての曲が選曲されたことになる。

【0286】ユーザは、選曲が完了した段階で、再生/一時停止ボタン26を操作する。処理はステップS292に進む。

【0287】ステップS292において、CD RIPPING8 40 4は、リングバッファ241に設定する読み出しポインタ242が示す読み出し開始アドレスなどの情報からなるリングバッファ情報を初期化する。このリングバッファ情報初期化処理について、図65のフローチャートを参照して説明する。ステップS301において、CD RIP PINC84は、読み出しポインタ242が示す読み出し開始アドレス、および書き込みポインタ243が示す書き込み開始アドレスをリングバッファ241のアドレス0に設定する。さらに、リングバッファ241の読み出しマージンを0に設定し、書き込みマージンをその最大値 50

maxに設定する。以上、リングバッファ情報初期化処理 の説明を終了する。

【0288】図64に戻る。ステップS293において、CD RIPPING84は、ステップS291で選曲されたうちの1曲を順次選択して、1曲分の録音処理を実行する。1曲分の録音処理について、図66のフローチャートを参照して説明する。ステップS311において、CD RIPPING84は、CD MW88に依頼することにより、音楽CD3の録音する曲のPCMデータを所定のデータ量(例えば、2秒間分)ずつ、書き込み可能状態にあるPC Mデータ読み込みバッファ231にバッファリングさせる。所定のデータ量のPCMデータの書き込み(バッファリング)が終了した場合、PCMデータ読み込みバッファ231の状態は読み出し可能状態に遷移する。

【0289】ステップS312において、CD RIPPING8 4は、エンコーダ/デコーダ59に対して、PCMデータ 読み込みバッファ231にバッファリングされている所 定のデータ量のPCMデータをエンコードさせる(符号化 して暗号化させる)。PCMデータ読み込みバッファ23 1からの所定のデータ量のPCMデータの読み出しが終了 した場合、PCMデータ読み込みバッファ231の状態は 書き込み可能状態に遷移する。

【0290】また、CD RIPPING84は、モニタ音声出力 処理を開始する。モニタ音声出力処理については、図6 7を参照して後述する。

【0291】ステップS313において、CD RIPPING8 4は、エンコードよって得られた所定のデータ量の符号 化データを、バッファ56の書き込み可能状態にある符 号化データバッファ232にバッファリングさせる。所 定のデータ量(例えば、2秒間分)の符号化データの書 き込み(バッファリング)が終了した場合、符号化デー タバッファ232の状態は読み出し可能状態に遷移す ス

【0292】ステップS314において、CD RIPPINC84は、符号化データバッファ232にバッファリングされている所定のデータ量の符号化データを、HDD58のファイル記録領域121に記録させる。なお、所定のデータ量ずつ符号化データをファイル記録領域121に記録させる処理は、図14を参照して上述したファイル作成処理に相当する。また、図28を参照して上述したオブジェクト作成処理も行われる。

【0293】ステップS315において、CD RIPPING84は、1曲分の符号化データが記録されたか否かを判定する。1曲分の符号化データが記録されていないと判定された場合、処理はステップS311に戻り、以降の処理が繰り返される。その後、ステップS315において、1曲分の符号化データが記録されたと判定された場合、当該1曲分の録音処理は終了される。

【0294】以上説明したようにして1曲分の録音処理 が実行された後、処理は図64のステップS294に戻 (31)

る。ステップS294において、ODRIPPING84は、ス テップS291で選曲された全ての曲が録音されたか否 かを判定する。選曲された全ての曲が録音されていない と判定された場合、処理は293に戻り、次の曲に対す る1曲分の録音処理が行われる。

【0295】その後、ステップS294において、選曲 - された全ての曲が録音されたと判定された場合、このC D録音処理は終了させる。

【0296】ととで、ステップS312において開始さ れたモニタ音声出力処理について、図67のフローチャ 10 ートを参照して説明する。ステップS321において、 OD RIPPING8 4 は、ハイスピード録音フラグがオンであ るか否かを判定する。ハイスピード録音フラグがオンで あると判定された場合、処理は322に進む。

[0297] ステップS322において、CD RIPPING8 4は、対応するPOMデータに対する1曲分の録音処理が 終了しているか否かを判定する。対応するPOMデータに 対する1曲分の録音処理が終了していないと判定された 場合、1曲分の録音処理が実行中のPOMデータのモニタ 音声を出力するために、処理はステップS323に進

[0298] ステップS323において、CD RIPPING8 4は、リンクバッファ241に対するPOMデータ読み込 みバッファ231にバッファリングされているPCMデー タの書き込み処理を開始する。ステップS323の処理 の終了を待つことなく、ステップS324において、CD RIPPING8 4は、リンクパッファ241 に記録されたPC Mデータの読み出し処理を開始する。

[0299]ステップS323におけるリングバッファ 241に対する書き込み処理について、図68のフロー 30 チャートを参照して説明する。

[0300] ステップS331 において、CD RIPPING8 4は、ハイスピード録音フラグがオンであるか否かを判 定する。ハイスピード録音フラグがオンであると判定さ れた場合、処理は332に進む。ステップS332にお いて、CD RIPPING8 4 は、図65を参照して上述したリ ングバッファ情報初期化処理を実行する。

[0301] ステップS333において、CD RIPPING8 4は、リンクバッファ情報の書き込みポインタ243が 示す書き込み開始アドレス以降の書き込み可能領域24 5に、POMデータ読み込みバッファ231に記録されて いるPOMデータの書き込みを開始する。ステップS33 4において、CD RIPPING8 4は、ステップS333で書 き込んだPOMデータの分だけ、リンクバッファ情報に含 まれる書き込みポインタ243が示す書き込み開始アド レスの値を順方向に進め、それに対応して、書き込みマ ージンおよび読み出しマージンの値を更新する。

【0302】なお、ステップS331において、ハイス ピード録音フラグがオンではないと判定された場合、処 理は335に進む。ステップS335において、CD RIP 50 て、AIO MW94は、PCMデータ再生用バッファ251に

PING84は、リングバッファ情報を参照することによ り、POMデータ読み込みバッファ231に記録されてい るPOMデータのサイズは、リングバッファ241の書き 込みマージン以下であるか否かを判定する。PCMデータ 読み込みバッファ231に記録されているPOMデータの サイズが、リングバッファ241の書き込みマージン以 下であると判定された場合、処理はステップS333に 進む。

【0303】なお、ステップS335において、POMデ ータ読み込みバッファ231に記録されているPCMデー タのサイズが、リングバッファ241の書き込みマージ ン以下ではないと判定された場合、処理はステップS3 31に戻り、その後、録音速度の設定がユーザによって 変更させることにより、ステップS331において、ハ イスピード録音フラグがオンであると判定されるか、ま たは、リングバッファ241の書き込みマージンが増加 することにより、ステップS335において、POMデー タ読み込みバッファ 231 に記録されているPCMデータ のサイズが、リングバッファ241の書き込みマージン 20 以下ではないと判定されるまで、ステップS331、お よびステップS335の処理が繰り返される。以上、リ ングバッファ241に対する書き込み処理の説明を終了

【0304】ステップS324におけるリングバッファ 241からの読み出し処理について、図69のフローチ ャートを参照して説明する。ステップS341におい て、CDRIPPING8 4は、オーディオ I / F 60 - 3 に内 蔵されるPCMデータ再生用バッファ251が書き込み可 能状態であるか否かを判定し、PCMデータ再生用バッフ ァが書き込み可能状態であると判定するまで待機する。 PCMデータ再生用バッファが書き込み可能状態であると 判定された場合、処理はステップS342に進む。

【0305】ステップS342において、CD RIPPING8 4は、リングバッファ241の読み出しポインタ242 が示す読み出し開始アドレスに従い、リングバッファ2 41の読み出し可能領域244に記録されているPOMデ ータを読み出して、PCMデータ再生用バッファ251に 書き込ませる。

[0306]ステップS343において、CD RIPPING8 40 4は、ステップS342で読み出したPOMデータの分だ け、リンクバッファ情報に含まれる読み出しポインタ2 42が示す読み出し開始アドレスの値を順方向に進め、 それに対応して、書き込みマージンおよび読み出しマー ジンの値を更新する。

【0307】ステップS344において、CD RIPPING8 4は、POMデータ再生用バッファ251を読み出し可能 状態に遷移させる。以上、リングバッファ241からの 読み出し処理の説明を終了する。

【0308】図67に戻る。ステップS325におい

バッファリングされているPCMデータを、AD/DA6 2に出力させる。AD/DA62は、入力されたPCMデータの再生を開始して対応する音声をスピーカ2から出力させる。

[0309] ステップS326において、CD RIPPING8 4は、1曲分のPCMデータの再生が終了したか否かを判 定する。1曲分のPCMデータの再生が終了していないと 判定された場合、処理はステップS321に戻り、以降 の処理が繰り返され、ステップS326において、1曲 分のPCMデータの再生が終了していないと判定された場 合、モニタ音声出力処理は終了される。

【0310】なお、ステップS322において、対応するPCMデータに対する1曲分の録音処理が終了していると判定された場合、このモニタ音声出力処理は直ちに中止される。以上、CD録音処理の説明を終了する。

【0311】なお、CD録音処理の過程においては、ユーザのレコーディングボタン23またはハイスピードレコーディングボタン24に対する操作に対応し、任意のタイミングで、CDリッピングからCDレコーディングへ、逆にCDレコーディングからCDリッピングへ切り替えることができる。

【0312】とこで、CDリッピングが実行されるとき のディスプレイ15の表示例を図70に示す。図70 (A) は、録音が開始される直前に表示される、録音設 定に関する情報の表示例である。このとき、ディスプレ イ15には、表示エリア261乃至267が設けられ る。との表示例において、表示エリア261には、録音 元と録音先を示す情報が表示される。表示エリア262 には、録音設定に関する情報が表示されている旨が表示 される。表示エリア263には、保存場所を示すフォル ダ名が表示される。表示エリア264には、録音するア ルバムのアルバム名とアーティスト名が表示される。表 示エリア265には、録音時のビットレートが表示され る。表示エリア266には、録音時の録音レベルが表示 される。表示エリア267には、再生/一時停止ボタン 26を押下すれば録音が開始される旨が表示される。録 音時の録音レベルが表示される。

【0313】図70(B)は、録音が実行されている最中の表示例である。このとき、ディスプレイ15には、表示エリア271乃至278が設けられる。この表示例 40において、表示エリア271には、録音元と録音先を示す情報が表示される。表示エリア272には、CDリッピング中であることを示す文字「高速録音中」が点滅表示される。表示エリア273には、録音中の曲のアルバム名、およびアーティスト名が表示される。表示エリア274には、録音中の曲の音楽CD3における曲番号が表示される。表示エリア275には、録音中の曲の再生経過時間が表示される。表示エリア276には、録音する総曲数に対する録音の進捗状況に比例して 50

長さが変化するプログレスバー279が表示される。表示エリア278には、録音する曲の総数と、録音済または録音中の曲の数を示している。

【0314】例えば、再生時間が60分間であるアルバムの全曲をCDリッピングしている場合、録音は約5倍速で行われるので、表示エリア277に表示されるプログレスバー279の長さは、録音の開始時から徐々に長くなり、約12分間で表示エリア277の全体を占める長さとなる。

【0315】なお、表示エリア277のプログレスバー279の長さを、録音の進捗状況に合わせるのではなく、曲の再生経過時間に比例させて伸長させるようにしてもよい。

【0316】次に、HDD58に記録したコンテンツデータを再生する方法について、図71万至図77を参照して説明する。上述したように、オーディオサーバ1では、音楽CD3に記録されている曲をエンコードし、コンテンツデータをファイルとしてHDD58に記録しているが、再生する曲を指定させる場合には、ファイルではなく、階層構造をなすフォルダ、アルバム、およびトラックのオブジェクトを、ユーザに指定させる。

【031分】HDD全体、任意のフォルダ、または任意のアルバムを再生エリアとして指定することにより、複数の曲を一括して再生する曲に指定することもできる。曲の再生は、指定された再生エリアに基づいて作成されるプレイリストに含まれるトラックに対応するコンテンツデータがデコードされることによって実現される。

【0318】図71は、再生エリアの一例を示している。破線281で囲まれたHDD全体が再生エリアに指定30 された場合、図72に示すように、プレイリストには、HDD58のなかの全てのトラック番号が登録される。

【0319】破線282で囲まれたマイセレクトフォルダF1が再生エリアに指定された場合、図73に示すように、プレイリストには、マイセレクトフォルダF1に属する全てのアルバムのアルバム番号が登録される。

【0320】破線283に囲まれたマイセレクトフォルダF1のアルバムA1が再生エリアに指定された場合、図74に示すように、プレイリストには、マイセレクトフォルダF1のアルバムA1に属する全てのトラックのトラック番号が登録される。

【0321】テンポラリフォルダF2に属するアルバムA1のトラックT1が再生する曲に指定された場合、図75に示すように、プレイリストには、テンポラリフォルダF2に属するアルバムA1のトラックT1が登録される。

【0322】次に、指定された再生エリアに対応するプレイリストを作成する処理について、図76のフローチャートを参照して説明する。

【 0 3 2 3 】 このプレイリスト作成処理は、HD MW 8 2 50 に含まれるHD PLAY 8 5 によって制御される処理であ

り、ファンクションボタン12が操作されて、音源がH DDに設定されたときに開始される。

【0324】ステップS351において、HD PLAY85 は、ユーザによって選択されている再生エリアを示すオ ブジェクトの階層が、HDO全体であるか否かを判定す る。選択されているオブジェクトの階層がHDD全体では ないと判定された場合、処理はステップS352に進 む。なお、ユーザが再生エリアを選択する方法は、リモ - ートコントローラ7に設けられた再生エリア切り替えボ タン (不図示) を操作するか、または、蓋40に設けら 10 れたカーソルボタン17、エンタボタン20、およびメ ニュー/キャンセルボタン21などを所定の順序で押下 するかによって行われる。

[0325]ステップS352において、HD PLAY85 は、ユーザによって選択されているオブジェクトの階層 がフォルダであるか否かを判定する。選択されているオ ブジェクトの階層がフォルダではないと判定された場 合. 処理はステップS353に進む。

【0326】ステップS353において、HD PLAY85 は、ユーザによって選択されているオブジェクトの階層 20 がアルバムであると判定して、ステップS354に進 15

【0327】ステップS354において、HD PLAY85 は、再生/一時停止ボタン26が操作されたか否かを判 定する。再生/一時停止ボタン26が操作されたと判定 された場合、処理はステップS355に進む。ステップ S355において、HD PLAY85は、選択されているオ ブジェクトの階層に対応するプレイリストが既成されて いるか否かを判定し、既成されていないと判定した場 合、ステップS356に進む。なお、既成されていると 30 るだけであり、その処理の手順は同様である。 判定された場合には、ステップS356はスキップされ る。

[0328] ステップS356において、HD PLAY85 は、選択されているオブジェクトの階層に対応してプレ イリストを作成する。

【0329】なお、ステップS354において、再生/ 一時停止ボタン26が操作されていないと判定された場 合、処理はステップS351に戻り、以降の処理が繰り 返される。

[0330]また、ステップS351において、選択さ れているオブジェクトの階層がHDD全体であると判定さ れた場合、または、ステップS352において、選択さ れているオブジェクトの階層がフォルダであると判定さ れた場合、処理はステップS354に進む。以上、プレ イリスト作成処理の説明を終了する。

【0331】なお、想定される様々な再生エリアに対応 する複数のプレイリストを予め作成して、所定の場所に 記録するようにし、ユーザによって再生エリアが指定さ れた段階で、予め作成されて記録されているプレイリス トのうち、対応するものを読み出すようにしてもよい。

【0332】次に、上述したプレイリスト作成処理の終 了に続けて実行される再生処理について、プレイモード が全曲リピートに設定されている場合を例に、図77の フローチャートを参照して説明する。

【0333】ステップS361において、HD PLAY85 は、停止ボタン25が操作されることにより、再生の終 了が指示されたか否かを判定する。再生の終了が指示さ れていないと判定された場合、処理はステップS362 に進む。ステップS362において、HD PLAY85は、 プレイリストに含まれる全てのトラックのうち、順次1 トラックずつ再生トラックに指定する。

【0334】ステップS363において、HD PLAY85 は再生トラックに対応するコンテンツデータを再生す る。具体的には、再生トラックに対応するトラックオブ ジェクトがCCデータに基づいて特定され、特定された トラックオブジェクトのファイル識別子記録領域203 の値に基づいて対応するコンテンツデータのファイル識 別子が特定され、特定されたファイル識別子(=ファイ ル記録領域121のクラスタ番号) に基づいてコンテン ツデータが読み出される。次に、読み出されたコンテン ツデータがデコードされて出力される。

【0335】再生トラックに対応するコンテンツデータ の再生が終了した後、処理はステップS361に戻り、 以降の処理が繰り返される。その後、ステップS361 において、停止ボタン25が操作されることにより、再 生の終了が指示されたと判定された場合、再生モードが 全曲リピートである場合の再生処理が終了される。

【0336】なお、全曲リピート以外の再生モードにお いては、再生エリアと再生トラックの指定の方法が異な

【0337】次に、オーディオサーバ1のHDD58に記 録されているコンテンツデータを、MS4にムーブアウ トする処理について、図78乃至図81を参照して説明・ する。

【0338】 CCで、HDD58 に記録されているコンテ ンツデータをMS4にムーブアウトする処理とは、HDD 58に記録されているコンテンツデータをMS4にコピ ーした後、HDD5 8 に記録されていたコンテンツデータ を削除する一連の処理である。

【0339】ムーブアウト処理について、図78のフロ ーチャートを参照して説明する。なお、ムーブアウト処 理は、HD MW8 2のC IN/C OUT8 7によって制御され

【0340】このムーブアウト処理は、MSスロット4 5にMS4が挿入されている状態で、ユーザがメニュー /キャンセルボタン21を操作してメニューを表示さ せ、カーソルボタン17を操作して「編集」を選択した 後、エンタボタン20を操作して編集メニューを表示さ せ、カーソルボタン17を操作して「ムーブアウト」を 50 選択した後、エンタボタン20を操作し、さらに、カー

ソルボタン17とセレクトボタン18を操作して、ムー プアウトするトラックを選択した後、エンタキー20を 操作してムーブアウトするトラックのリストを表示さ せ、さらにエンタキー20を操作したときに開始され - る。

【0341】ステップS371において、MS MW89 は、C IN/C OUT87に依頼して、HD058に記録されて いるムーブアウトするコンテンツデータを、権利無効デ ータ(再生不可能なデータ)としてMS4にコピーす る。なお、権利無効データとするには、コンテンツデー 10 タの属性情報に含まれる、権利の有無を示すフラグをオ ・フとする。

【0342】ステップS372において、CIN/COUT87は、ムーブアウト処理を開始したことを示すムーブアウト履歴情報を生成してHDD58に記録する。ムーブアウト履歴情報には、ムーブアウトされるトラックを特定する情報が含まれる。ステップS373において、CIN/COUT87は、HDD58に記録されているコンテンツデータの権利の有無を示すフラグをオフとして、HDD58のコンテンツデータを権利無効データとする。

【0343】ステップS374において、MS MW89は、MS4にコピーされたコンテンツデータの権利の有無を示すフラグをオンとして、MS4のコンテンツデータを権利有効データとする。

【0344】ステップS375において、CIN/COUT87は、HDD58に記録されているコンテンツデータを削除する。ステップS376において、CIN/COUT87は、ステップS372の処理で作成したムーブアウト履歴情報を削除する。

【0345】以上説明したステップS371乃至S376の処理が1トラックに対応する1コンテンツデータのムーブアウト処理であり、選択された全てのトラックに対して、ステップS371乃至S376の処理が施される

【0346】なお、ムーブアウト処理の途中で電源が遮断するなどしてムーブアウト処理が中断された場合、それを補償するために電源復帰後に復帰処理が実行させる。なお、復帰処理については、図86乃至図88を参照して後述する。

【0347】図79は、ムーブアウト処理の状態遷移を示している。状態1は、ムーブアウト処理が開始される前の状態である。すなわち、オーディオサーバ1のHDD 58にコンテンツデータが記録されており、HDD58のコンテンツデータが権利有効である状態を示している。【0348】状態2は、ステップS371の処理が行われた後の状態である。すなわち、オーディオサーバ1のHDD58に記録されているコンテンツデータがMS4にコピーされることによって、HDD58とMS4の双方にコンテンツデータが記録されている状態であって、かつ、HDD58のコンテンツデータが権利有効であって、

MS4のコンテンツデータが権利無効である状態を示している。

【0349】状態3は、ステップS373の処理が行われた後の状態である。すなわち、HDD58とMS4の双方にコンテンツデータが記録されている状態であって、かつ、HDD58のコンテンツデータと、MS4のコンテンツデータが権利無効である状態を示している。

【0350】状態4は、ステップS374の処理が行われた後の状態である。すなわち、HDD58とMS4の双方にコンテンツデータが記録されている状態であって、かつ、HDD58のコンテンツデータが権利無効であって、MS4のコンテンツデータが権利有効である状態をデリス

【0351】状態5は、ステップS375の処理が行われた後の状態である。すなわち、HDD58のコンテンツデータが消去されるととによって、MS4だけにコンテンツデータが記録されている状態であって、MS4のコンテンツデータが権利有効である状態を示している。

【0352】図80は、ムーブアウトするトラックを選20 択するときのディスプレイ15の表示例を示している。 ディスプレイ15にはムーブアウト可能な曲だけが表示される。

【0353】図81は、ムーブアウト処理が行われている最中のディスプレイ15の表示例を示している。ディスプレイ15の表示エリア291には、ムーブアウト処理が実行中であることを示す文字"Move out"が点滅表示される。ムーブアウトが完了したトラックの横には、チェックマーク292が表示される。表示エリア293には、ムーブアウト処理の進捗状況を示す情報(ムーブアウト中またはムーブアウトが完了したトラックの数/ムーブアウトするトラックの総数)が表示される。

【0354】次に、MS4に記録されているコンテンツデータを、オーディオサーバ1のHDD58にムーブインする処理について、図82乃至図81を参照して説明する。

【0355】 CCで、MS4 に記録されているコンテンツデータをHDD58 にムーブインする処理とは、MS4 に記録されているコンテンツデータをHDD58 にコピーした後、MS4 に記録されていたコンテンツデータを削除する一連の処理である。

【0356】ムーブイン処理について、図82のフローチャートを参照して説明する。なお、ムーブイン処理は、HD MW82のCIN/COUT87によって制御される。【0357】とのムーブイン処理は、MSスロット45にMS4が挿入されている状態で、ユーザがメニュー/キャンセルボタン21を操作してメニューを表示させ、カーソルボタン17を操作して「編集」を選択した後、エンタボタン20を操作して編集メニューを表示させ、カーソルボタン17を操作して「ムーブイン」を選択した後、エンタボタン20を操作して「ムーブイン」を選択した後、エンタボタン20を操作しているらに、カーソルボ

タン17とセレクトボタン18を操作して、MS4に記録されているコンテンツデータの中からムーブインするコンテンツデータを選択した後、エンタキー20を操作してムーブインするコンテンツデータのリストを表示させ、さらにエンタキー20を操作した後に再生/一時停止ボタン26を操作したときに開始される。

- $\{0358\}$ ステップ $\{0358\}$ ステップ $\{0358\}$ ステップ $\{0358\}$ にな頼して、MS $\{0358\}$ にな頼して、MS $\{0358\}$ になれているムーブインするコンテンツデータを、権利無効データとして $\{0358\}$ をいコピーする。

【0359】ステップS382において、CIN/COUT87は、ムーブイン処理を開始したことを示すムーブイン履歴情報を生成してHDD58に記録する。ムーブイン履歴情報には、ムーブインされるコンテンツデータを特定する情報が含まれる。ステップS383において、MSMW89は、MS4に記録されているコンテンツデータの権利の有無を示すフラグをオフとして、MS4のコンテンツデータを権利無効データとする。

【0360】ステップS384において、CIN/COUT87は、HDD58にコピーされたコンテンツデータの権利の有無を示すフラグをオンとして、HDD58のコンテンツデータを権利有効データとする。

【0361】ステップS385において、C IN/C OUT87は、MS MW89に依頼して、MS 4 に記録されているコンテンツデータを削除する。ステップS386において、C IN/C OUT87は、ステップS382の処理で作成したムーブイン履歴情報を削除する。

[0362]以上説明したステップS381乃至S386の処理が1トラックに対応する1コンテンツデータのムーブイン処理であり、選択された全てのトラックに対 30して、ステップS381乃至S386の処理が施される。

【0363】なお、ムーブイン処理の途中で電源が遮断するなどしてムーブイン処理が中断された場合、それを補償するために、電源復帰後に復帰処理が実行される。【0364】図83は、ムーブイン処理の状態遷移を示している。状態11は、ムーブイン処理が開始される前の状態である。すなわち、MS4にコンテンツデータが記録されており、MS4のコンテンツデータが権利有効である状態を示している。

【0365】状態12は、ステップS381の処理が行われた後の状態である。すなわち、MS4に記録されているコンテンツデータがHDD58にコピーされることによって、MS4とHDD58の双方にコンテンツデータが記録されている状態であって、かつ、MS4のコンテンツデータが権利有効であって、HDD58のコンテンツデータが権利無効である状態を示している。

【0366】状態12は、ステップS381の処理が行われた後の状態である。すなわち、MS4に記録されているコンテンツデータがHDD58にコピーされることに

よって、MS4とHDD58の双方にコンテンツデータが 記録されている状態であって、かつ、MS4のコンテン ツデータが権利有効であって、HDD58のコンテンツデ ータが権利無効である状態を示している。

【0367】状態13は、ステップS383の処理が行われた後の状態である。すなわち、MS4とHDD58の双方にコンテンツデータが記録されている状態であって、かつ、MS4のコンテンツデータと、HDD58のコンテンツデータが権利無効である状態を示している。

【0368】状態14は、ステップS384の処理が行われた後の状態である。すなわち、MS4とHDD58の双方にコンテンツデータが記録されている状態であって、かつ、MS4のコンテンツデータが権利無効であって、HDD58のコンテンツデータが権利有効である状態を示している。

【0369】状態15は、ステップS385の処理が行われた後の状態である。すなわち、MS4のコンテンツデータが消去されることによって、HDD58だけにコンテンツデータが記録されている状態であって、HDD58 のコンテンツデータが権利有効である状態を示している。

【037:0】図84は、ムーブインするコンテンツデータを選択するときのディスプレイ15の表示例を示している。ディスプレイ15にはMS4に記録されているコンテンツデータのうち、ムーブアウト可能なコンテンツデータだけが表示される。

【0371】図81は、ムーブイン処理が行われている最中のディスプレイ15の表示例を示している。ディスプレイ15の表示エリア301には、ムーブイン処理が実行中であることを示す文字"Move in"が点滅表示される。ムーブインが完了したコンテンツデータの横には、チェックマーク302が表示される。表示エリア303には、ムーブイン処理の進捗状況を示す情報(ムーブイン中またはムーブインが完了したコンテンツデータの数/ムーブインするコンテンツデータの総数)が表示される。

【0372】以上、ムーブイン処理について説明したが、MS4からHDD58にコンテンツデータをインボートする処理も同様に処理される。ムーブイン処理とインポート処理の相違は、ムーブイン処理またはインポート処理によってHDD58に記録されたコンテンツデータの扱いにある。

【0373】オーディオサーバ1は、ムーブイン処理によってHDD58に記録されたコンテンツデータを、他のMS4やPD5などに、ムーブアウトすることが可能であり、かつ、チェックアウトすることが可能である。しかしながら、オーディオサーバ1は、インボート処理によってHDD58に記録されたコンテンツデータを、他のMS4やPD5などに、チェックアウトすることは可能であるが、ムーブアウトすることは不可能である。

86に戻り、復帰処理は終了される。

理はスキップされる。

69

【0374】次に、ムーブアウト処理やムーブイン処理 の途中で電源が遮断するなどしてその処理が中断された ことを補償するための復帰処理について、図86を参照 して説明する。との復帰処理は、電源復旧後、C IN/C O UT87によって直ちに開始される。

【0375】ステップS391において、C IN/C OUT8 -7は、HDD58にムーブアウト履歴情報が存在するか否 かを判定する。 HDO5 8 にムーブアウト履歴情報が存在 すると判定された場合、ムーブアウト処理が中断された ことを補償するために、処理はステップS392に進

【0376】ステップS392において、C IN/C OJT8 7は、ムーブアウト復元処理を実行する。ムーブアウト 復元処理について、図87のフローチャートを参照して 説明する。

[0377] ステップS401 において、C IN/C OUT8 7は、HDD58のコンテンツデータは権利無効であるか 否かを判定する。HDD5 8 のコンテンツデータが権利無 効であると判定された場合、処理はステップS402に 進む。

[0378] ステップS402において、C IN/C OUT8 7は、HDD5 8 に存在するコンテンツデータを削除す る。なお、ステップS401において、HDD58のコン テンツデータが権利無効ではないと判定された場合、ス テップS402はスキップされる。

[0379] ステップS403において、C IN/C OJT8 7は、HD058のムーブアウト履歴情報を削除する。

【0380】処理は、図86に戻る。ステップS393 において、C IN/C OUT87は、HDD58にムーブイン履 歴情報が存在するか否かを判定する。HDO5 8 にムーブ イン履歴情報が存在すると判定された場合、ムーブイン 処理が中断されたことを補償するために、処理はステッ プS394に進む。

[0381] ステップS394において、C IN/C OUT8 7は、ムーブイン復元処理を実行する。ムーブアウト復 元処理について、図88のフローチャートを参照して説 明する。

[0382] ステップS421において、C IN/C OUT8 7は、HD058のコンテンツデータは権利無効であるか 否かを判定する。HDD58のコンテンツデータが権利無 効であると判定された場合、処理はステップS422に 進む。

【0383】ステップS422において、C IN/C OUT8 7は、HDD5 8 に存在するコンテンツデータを削除す る。なお、ステップS421において、HDD58のコン テンツデータが権利無効ではないと判定された場合、ス テップS422はスキップされる。

[0384] ステップS423において、C IN/C OUT8 7は、HDD58のムーブイン履歴情報を削除する。以 上、ムーブイン復元処理の説明を終了する。処理は、図 50 レイ15に表示させる。図90は、ディスプレイ15の

【0385】なお、図86のステップS391におい て、HDD58にムーブアウト履歴情報が存在しないと判 定された場合、ムーブアウト処理が正常に終了されてい るので、ステップS392の処理はスキップされる。ま た、ステップS393において、HDD58にムーブイン 履歴情報が存在しないと判定された場合、ムーブイン処 理が正常に終了されているので、ステップS394の処

【0386】また、復帰処理が電源遮断後によって中断 10 されたとしても、電源復旧後に再度ステップS391か ち実行されるので、その補償はなされることになる。

以 上、復帰処理の説明を終了する。

【0387】次に、オーディオサーバ1のHDO58に記 録されているコンテンツデータを、MS4にチェックア ウトする処理について、図89乃至図91を参照して説 明する。

【0388】 ここで、HDD58 に記録されているコンテ ンツデータをチェックアウトする処理とは、HDD5 8 に 20 記録されているコンテンツデータのコピーをMS4など に一時的に作成して利用するための処理である。 コンテ ンツデータのチェックアウト可能回数は予め設定されて おり、チェックアウト処理のよってチェックアウト可能 回数は1ずつ減少するが、後述するチェックイン処理を 実行することにより、減少したチェックアウト可能回数 は1ずつ復元される。

【0389】チェックアウト処理について、図89のフ ローチャートを参照して説明する。なお、チェックアウ ト処理は、HD MW82のC IN/C OUT87によって制御さ 30 れる。

【0390】このチェックアウト処理は、MSスロット 45にMS4が挿入されている状態で、ユーザがメニュ ー/キャンセルボタン21を操作してメニューを表示さ せ、カーソルボタン17を操作して「編集」を選択した 後、エンタボタン20を操作して編集メニューを表示さ せ、カーソルボタン17を操作して「チェックアウト」 を選択した後、エンタボタン20を操作したときに開始

【0391】ステップS441において、C IN/C OUT8 7は、HS DB9 1を制御して、現在選択されているアル バムに属する全てのトラックに対応するコンテンツデー タのチェックアウト可能回数(チェックアウト残り回 数)を取得する。コンテンツデータのチェックアウト可 能回数は、対応するトラックオブジェクトのAC(図4 2) に含まれるCNに記録されている(図43)。

[0392] ステップS442において、C IN/C OUT8 7は、関係するファームウェアに依頼して、チェックア ウト可能回数が1以上あるトラックについての情報(曲 タイトル、チェックアウト可能回数など)を、ディスプ (37)

71

表示例を示している。ディスプレイ15の表示エリア3 11には、チェックアウトの音源を示す情報として"HDD"が表示される。表示エリア312の表示は、各トラックに対応するコンテンツデータのチェックアウト可能回数を示している。

【0393】ステップS443において、C IN/C OUT8 7は、ユーザがカーソルボタン17とセレクトボタン18を操作することにより、表示されたチェックアウト可能なトラックのうち、チェックアウトするトラックを選択したか否かを判定する。チェックアウトするトラック10を選択したと判定された場合、処理はステップS444 に進む。

【0394】ステップS444において、C IN/C OUT87は、選択されたトラックをチェックアウトリストに追加する。ステップS445において、C IN/C OUT87は、選択されたトラックに対するコンテンツデータのチェックアウト可能回数の表示を1だけデクリメントさせる。処理は、ステップS441に戻り、以降の処理が繰り返される。

【0395】なお、ステップS443において、チェックアウトするトラックが選択されないと判定された場合には、処理はステップS446に進む。ステップS446において、CIN/COUT87は、ユーザがエンタキー20を操作することにより、チェックアウトするトラックのリストを表示させ、さらにエンタキー20を操作することにより、チェックアウトの実行を指示したか否かを判定する。チェックアウトの実行が指示されていないと判定された場合、処理はステップS441に戻り、以降の処理が繰り返される。

【0396】その後、ステップS446において、チェックアウトの実行が指示されたと判定された場合、処理はステップS447に進む。ステップS447において、CIN/C OUT87は、チェックアウトリストに含まれるトラックに対応するコンテンツデータをHDD58から読み出し、MS MW89に依頼して、読み出したコンテンツデータをMS4にコピーさせる。なお、コンテンツデータのコピーには、チェックアウト元であるHDD58を特定する情報を含ませる。

【0397】ステップS448において、CIN/COUT87は、コピーしたコンテンツデータに対応するトラックオブジェクトのACのCNに記録されているチェックアウト可能回数を1だけデクリメントしてCNの値を更新する。また、CIN/COUT87は、ACのLCMLOGIC、チェックアウト先の情報としてMS4を特定する情報を記録する。

【0398】なお、説明は省略するが、このチェックアウト処理においても、上述したムーブアウト処理と同様に、再生の可否(権利の有効、または無効)を示すフラグを用いることにより、電源遮断などの補償と、不正なコピーの作成を抑止している。

【0399】図91は、チェックアウト処理が実行されている最中のディスプレイ15の表示例を示している。表示エリア321には、チェックアウト中であることを示す文字" Check out"が点滅表示される。チェックアウトが完了したトラックの横には、チェックマーク322が表示される。現在チェックアウト中のトラックの横には、ポインタ323が表示される。表示エリア324には、チェックアウト処理の進捗状況を示す情報(チェックアウト中またはチェックアウトが完了したコンテンツデータの数/チェックアウトリストに含まれるコンテンツデータの総数)が表示される。以上、チェックアウト処理の説明を終了する。

【0400】次に、MS4にチェックアウトしたコンテンツデータを、HD058にチェックインする処理について、図92および図93を参照して説明する。

【0401】とこで、MS4に記録されているコンテンツデータをチェックアウトする処理とは、HDD58からMS4に一時的に再生したコンテンツデータのコピーを消去するとともに、HDD58のチェックアウト可能回数を1だけインクリメントして、チェックアウト可能回数を元の値に復元する処理である。

【0402】チェックイン処理について、図92のフローチャーを参照して説明する。なお、チェックイン処理は、HD MW82のCIN/COUT87によって制御される。

【0403】とのチェックイン処理は、MSスロット45にMS4が挿入されている状態で、ユーザがメニュー/キャンセルボタン21を操作してメニューを表示させ、カーソルボタン17を操作して「編集」を選択した後、エンタボタン20を操作して「チェックイン」を選択した後、エンタボタン20を操作したときに開始される。

【0404】ステップS451において、CIN/COUT87は、MS MW89に依頼して、MS4に記録されているデータのうち、チェックイン可能なコンテンツデータ(オーディオサーバ1のHDD58からチェックアウトされたコンテンツデータ)を識別し、関係するファームウェアに依頼して、チェックイン可能なコンテンツデータの情報をディスプレイ15に表示させる。

【0405】ステップS452において、C IN/C OUT8 7は、チェックイン可能なトラックについての情報(曲タイトルなど)を、ディスプレイ15に表示させる。図93は、ディスプレイ15の表示例を示している。ディスプレイ15の表示エリア331には、チェックインの音源を示す情報として"MS"が表示される。コンテンツデータの曲タイトル名などの情報の後に表示される矢印332は、当該コンテンツデータがチェックイン可能であることを示している。

50 【0406】ステップS452において、C IN/C OUT8

40

特開2003-22080

74

73

7は、ユーザがカーソルボタン17とセレクトボタン18を操作することにより、表示されたチェックイン可能なコンテンツデータのうち、チェックインするコンテンツデータを選択したか否かを判定する。チェックインするコンテンツデータを選択したと判定された場合、処理はステップS453に進む。

(0407) ステップS453において、C IN/C OUT8 7は、選択されたコンテンツデータをチェックインリストに追加する。処理は、ステップS451に戻り、以降の処理が繰り返される。

【0408】なお、ステップS452において、チェックインするコンテンツデータが選択されないと判定された場合には、処理はステップS454に進む。ステップS454において、CIN/COUT87は、ユーザがエンタキー20を操作することにより、チェックインするコンテンツデータのリストを表示させ、さらにエンタキー20を操作することにより、チェックインの実行を指示したか否かを判定する。チェックインの実行が指示されていないと判定された場合、処理はステップS451に戻り、以降の処理が繰り返される。

【0409】その後、ステップS454において、チェックインの実行が指示されたと判定された場合、処理はステップS455に進む。ステップS455において、CIN/COUT87は、MS MW89に依頼して、チェックインリストに含まれるMS4のコンテンツデータを消去する(再生の可否を示すフラグを否、すなわち、権利無効とするだけでもよい)。

【0410】ステップS456において、CIN/COUT87は、HDD58に記録されている元のコンテンツデータに対応するトラックオブジェクトのACのCNに記録されているチェックアウト可能回数を1だけインクリメントしてCNの値を更新する。また、CIN/COUT87は、ACのLCMLCCからチェックアウト先の情報として記録していたMS4を特定する情報を削除する。以上、チェックイン処理の説明を終了する。

【0411】次に、MS4に記録されているコンテンツ データをチェックインする処理と、HDプレイ機能によって最後に再生したトラックが含まれるアルバムに属する複数のトラックを一括してMS4にチェックアウトする処理とを連続して実行するエクスチェンジ処理について、図94乃至図97を参照して説明する。

【0412】このエクスチェンジ処理は、MSスロット 45にMS4が挿入された状態で、ユーザがエクスチェ ンジボタン22を操作したときに開始される。

【0413】ステップS461において、CIN/COUT87は、MS MW89に依頼して、MS4に記録されているデータのうち、チェックイン可能なコンテンツデータを識別する。ステップS462において、CIN/COUT87は、MS MW89と連携して、MS4のチェックイン可能なコンテンツデータを1コンテンツデータずつ、図9250

を参照して上述したチェックイン処理と同様にチェック インする。

【0414】図95は、ステップS462の処理が行われている最中のディスプレイ15の表示例を示している。ディスプレイ15の表示外を示している。ディスプレイ15の表示エリア381には、チェックインの音源を示す情報として"MS"が表示される。表示エリア382には、チェックインが実行中であることを示す文字"Now Check in"が点滅表示される。コンテンツデータの曲タイトル名などの情報の前に表示される"×"印383は、当該コンテンツデータがチェックイン不可能であることを示している。チェックマーク384は、当該コンテンツデータのチェックインが完了していることを示している。ポインタ385は、当該コンテンツデータのチェックインが実行中であることを示している。

【0415】ステップS463において、CIN/COUT87は、MS4のチェックイン可能なコンテンツデータを全てチェックインしたか否かを判定する。MS4のチェックイン可能なコンテンツデータを全てチェックインしたと判定されない場合、処理はステップS462に戻り、次のコンテンツデータがチェックインされる。その後、ステップS463において、MS4のチェックイン可能なコンテンツデータを全てチェックインしたと判定された場合、処理はステップS464に進む。

【0416】ステップS464において、CIN/COUT87は、HDDB91と連携して、属するトラックを一括してチェックアウトするアルバムを決定する。具体的には、例えば、HDD891がオブジェクト記録領域122に記録されている各トラックオブジェクトの最終アクセス日時(図42)に基づいて最後に再生されたトラックを判別し、そのトラックが属するアルバムをチェックアウトするアルバムに決定する。

【0417】ステップS465において、CIN/COUT87は、チェックアウトするアルバムから1トラック(すなわち、コンテンツデータ)を選択する。ステップS466において、CIN/COUT87は、選択されたコンテンツデータがチェックアウト可能であるか否かを判定する。選択されたコンテンツデータがチェックアウト可能であると判定された場合、処理はS467に進む。

【0418】ステップS467において、C IN/C OUT87は、MS MW89に依頼して、選択されたコンテンツデータをチェックアウトするだけの容量がMS4に空いているか否かを判定させる。選択されたコンテンツデータをチェックアウトするだけの容量がMS4に空いていると判定された場合、処理はステップS468に進む。

【0419】ステップS468において、CIN/COUT87は、選択されたコンテンツデータを、図89を参照して上述したチェックアウト処理と同様にチェックアウトする。

【0420】図96は、ステップS468の処理が行わ

特開2003-22080 76

れている最中のディスプレイ15の表示例を示してい る。ディスプレイ15の表示エリア391には、チェッ クアウトの音源を示す情報として"HDD"が表示され る。表示エリア392には、チェックアウトが実行中で あることを示す文字"Now Check out"が点滅表示され る。コンテンツデータの曲タイトル名などの情報の前に 表示される"×"印は、当該コンテンツデータがチェッ クアウト不可能であるととを示しており、チェックマー クは、当該コンテンツデータのチェックアウトが完了し ているととを示している。

[0421] ステップS469において、C IN/C OUT8 - 7は、チェックアウトするアルバムに含まれる全てのト ラック (すなわち、コンテンツデータ) を、ステップ S 465で選択したか否かを判定する。全てのコンテンツ データをステップS465で選択していないと判定され た場合、処理はステップS465に戻り、以降の処理が 繰り返され、ステップS469において、全てのコンテ ンツデータをステップS465で選択したと判定された 場合、エクスチェンジ処理は終了される。

【0422】なお、ステップS466において、選択さ れたコンテンツデータがチェックアウト可能でなないと 判定された場合、ステップS467、S468はスキッ プされる。また、ステップS467において、選択され たコンテンツデータをチェックアウトするだけの容量が MS4に空いていないと判定された場合、ステップS4 68はスキップされる。

【0423】図97は、エクスチェンジ処理が完了した 直後のディスプレイ15の表示例を示している。ディス プレイ15の表示エリア401には、エクスチェンジ処 理が完了したことを示す文字"COMPLETE"が表示され

【0424】以上説明したように、ユーザは、エクスチ ェンジボタン22を操作するだけで、MS4からHDD5 8に対するチェックイン処理と、HDD5 8からMS4に 対するチェックアウト処理と自動的に実行させることが 可能となる。以上、エクスチェンジ処理の説明を終了す る。

【0425】ところで、上述したムーブアウト処理、ム ーブイン処理、インポート処理、チェックアウト処理、 およびチェックイン処理は、HDD58とMS4との間だ けでなく、HDD5 8とコネクタ43に接続されるPD5 との間でも実行することが可能である。

【0426】図98にPD5のハードウェア的な構成例 を示す。PD5を実現するLSI(Large Scale Integratio n)4 1 0 は、その全体を制御するCPU4 1 1 を内蔵して いる。CPU4 1 1 には、バス42 1を介して、ROM4 1 2、RAM413、DMAコントローラ414、DSP(Digital Signal Processor) 415、バッファ416、LCDインタ フェース(1/F) 417; シリアルインタフェース (I/F) 418、およびインタフェース419、42 50 アウト処理、ムーブイン処理、インポート処理、チェッ

0が接続されている。

【0427】ROM412には、PD5の各種の機能を実 現するプログラム、機器ID、暗号キーなどが記憶され ている。RAM4 1 3 は、CPU4 1 1 が各種の処理を実行す る際、所定のデータやプログラムを一時的に記憶する。 DMAコントローラ414は、バッファ416、フラッシ ュメモリ426、およびシリアルインタフェース418 を介するUSBコントローラ424の間のデータ転送を制 御する。DSP4 15は、フラッシュメモリ426 などに 10 記録されているコンテンツデータをデコードする。ま た、DSP4 15は、DESエンジンを有しており、暗号キー を用いてコンテンツデータの暗号化/復号を行う。バッ ファ416は、DMAコントローラ417が転送を制御す るデータを一時的にバッファリングする。

【0428】LCDインタフェース417の後段には、LCD ドライバ422、およびLCD423が接続される。 シリ アルインタフェース418の後段には、USBコントロー ラ424、およびUSBコネクタ425が接続される。USB コントローラ424は、USBコネクタ425を介して接 20 続されるオーディオサーバ1とのデータ通信を制御す る。インタフェース419を介して接続されるフラッシ ュメモリ426には、オーディオサーバ1からムープア ウトなどされたコンテンツデータと、その曲タイトルな どの付加情報が記録される。インタフェース420の後 段には、DAC427および増幅器(AMP)428が接続され る。電源部429は、LSI410に給電する。

【0429】DSP415のデコードによって得られるオ ーディオデータは、インタフェース420、DAC42 7、および増幅器(AMP)428を介してヘッドホンなど 30 に出力される。

【0430】HDO58とMS4との間のムーブアウト処 理などと、HDD58とPD5との間のムーブアウト処理 などは、ほぼ同様であるので、その相違について説明す

【0431】MS4に記録するコンテンツデータの暗号 化は、オーディオサーバ1のHDD58に記録されている コンテンツデータの暗号化と同じ暗号キーよって行われ る。よって、HDD58とMS4との間では、暗号化され たコンテンツデータを復号することなく、そのままの状 40 態でムーフアウトすることができる。

【0432】それに対して、PD5に記録するコンテン ツデータの暗号化は、オーディオサーバ1のHDD5 8 に 記録されているコンテンツデータの暗号化とは異なる暗 号キーが用いられる。よって、HDD58とPD5との間 では、図56を参照して上述したように、HDD58に記 録されているコンテンツデータの暗号が復号され、再 度、異なるPD5用の暗号キーを用いて暗号化されたコ ンテンツをムーブアウトするようにしている。

【0433】以上、HDD58とPD5との間でのムーブ

特開2003-22080

クアウト処理、およびチェックイン処理についての説明 を終了する。

【0434】ところで、上述した一連の処理は、オーデ ィオサーバ1のような専用機器によって実行させること もできるが、汎用のパーソナルコンピュータなどに、図 7に示したようなファームウェアをインストールして実 -行させることによっても実現することができる。

【0435】とのファームウェアは、汎用のコンピュー タとは別に、ユーザにプログラムを提供するために配布 される、ファームウェアが記録されている磁気ディスク 10 (フロッピディスクを含む)、光ディスク(CD-ROM(Com pact Disc-Read Only Memory). DVD(Digital Versatile Disc)を含む)、光磁気ディスク (MD (Mini Disc)を 含む)、もしくは半導体メモリなどよりなるパッケージ メディアにより構成されるだけでなく、コンピュータに 予め組み込まれた状態でユーザに提供される、ファーム ウェアが記録されているROMやハードディスクなどで構 成される。

【0436】なお、本明細書において、プログラム(フ ァームウェア)を記述するステップは、記載された順序 20 に従って時系列的に行われる処理はもちろん、必ずしも 時系列的に処理されなくとも、並列的あるいは個別に実 行される処理をも含むものである。

[0437]

[発明の効果]以上のように、本発明の第1の記録装置 および方法、並びにプログラムによれば、ユーザからの コマンド操作を受け付け、受け付けたコマンド操作に対 応して、情報記録媒体に記録されている複製コンテンツ データのうち、チェックイン可能な複製コンテンツデー タを第1の記憶手段にチェックインし、チェックインの 30 処理が終了した後、第1の記憶手段で記憶されているコ ンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコンテン ツデータを情報記録媒体にチェックアウトするようにし たので、MSやPDとの間のチェックインとチェックア ウトを一括して指示することができる装置を実現するこ とが可能となる。

【0438】本発明の第2の記録装置および方法、並び にプログラムによれば、受け付けたユーザからの1回の コマンド操作に対応して、識別、削除、取得、インクリ メント、判別、確認、生成、読み出し、およびデクリメ 40 ントの各処理を制御するようにしたので、MSやPDと の間のチェックインとチェックアウトを一括して指示す ることができる装置を実現することが可能となる。

[0439] 本発明の第3の記録装置によれば、ユーザ からのコマンド操作を受け付け、受け付けたコマンド操 作に対応して、情報記録媒体に記録されている複製コン テンツデータのうち、チェックイン可能な複製コンテン ツデータを第1の記憶手段にチェックインし、チェック インの処理が終了した後、第1の記憶手段で記憶されて いるコンテンツデータのうち、チェックアウト可能なコ 50

ンテンツデータを情報記録媒体にチェックアウトするよ うにしたので、MSやPDとの間のチェックインとチェ ックアウトを一括して指示することができる装置を実現 することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施の形態であるオーディオサーバ 1の概要を説明するための図である。

【図2】オーディオサーバ1の外観図である。

【図3】オーディオサーバ1の上面図である。

【図4】オーディオサーバ1の背面図である。

【図5】オーディオサーバ1の正面図である。

【図6】オーディオサーバ1のハードウェア的な構成例 を示すブロック図である。

【図7】オーディオサーバ1が実行するファームウェア を示す図である。

【図8】HDD5 8 に適用されるFAT型ファイルシステム (データフォーマット)を説明するための図である。

【図9】ファイル記録領域121の論理構造を示す図で ある。

【図10】FAT141の構成を示す図である。

【図11】FAT141の一例を示す図である。

【図12』ファイル記録領域121の記録の一例を示す

【図13】サイズ記録領域151の構成を示す図であ

【図14】ファイル作成処理を説明するフローチャート

【図15】空きクラスタ取得処理を説明するフローチャ ートである。

【図16】FATエントリ読み取り処理を説明するフロー チャートである。

【図17】連結処理を説明するフローチャートである。

【図18】ファイルXの読み出し処理を説明するフロー チャートである。

【図19】ファイルXの検索処理を説明するフローチャ ートである。

【図20】ファイルXの逆読み出し処理を説明するフロ ーチャートである。

【図21】オブジェクト記録領域122の論理構造を示 す図である。

【図22】オブジェクト型記録領域163の構成を示す 図である。

【図23】領域情報記録領域164を説明するための図 である。

【図24】オブジェクト管理部124の構成を示す図で

【図25】セッション管理情報181の構成を示す図で

【図26】2種類の基本オブジェクト型を示す図であ

79

【図27】オブジェクト識別子の構成を示す図である。

【図28】オブジェクト作成処理を説明するフローチャートである。

【図29】セッション開設処理を説明するフローチャートである。

【図30】空きエントリ確保処理を説明するフローチャートである。

【図31】ライトセッション確定処理を説明するフローチャートである。

【図32】セッション破棄処理を説明するフローチャー 10トである。

[図33] オブジェクト検索処理を説明するフローチャートである。

【図34】エントリ取得処理を説明するフローチャートである。

【図35】オブジェクト更新処理を説明するフローチャートである。

【図36】ストリームオブジェクト作成処理を説明するフローチャートである。

【図37】ストリームオブジェクト検索処理を説明する 20 フローチャートである。

【図38】オブジェクトのディレクトリ構造を示す図で ある。

【図39】フォルダリストオブジェクトのフォーマット を示す図である。

【図40】フォルダオブジェクトのフォーマットを示す図である。

【図41】アルバムオブジェクトのフォーマットを示す図である。

【図42】トラックオブジェクトのフォーマットを示す 30 図である。

【図43】トラックオブジェクトのACの詳細を示す図である。

【図44】コンテンツデータのフォーマットを示す図である。

【図45】CCオブジェクトのフォーマットを示す図で ある。

【図46】CCデータのフォーマットを示す図である。

【図47】CDリッピングが実行される際のデータの流れを示す図である。

【図48】CDレコーディングが実行される際のデータ の流れを示す図である。

【図49】ディジタル入力に対するHDレコーディング が実行される際のデータの流れを示す図である。

【図50】アナログ入力に対するHDレコーディングが 実行される際のデータの流れを示す図である。

【図51】HDプレイが実行される際のデータの流れを示す図である。

【図52】CDプレイが実行される際のデータの流れを示す図である。

【図53】MSプレイが実行される際のデータの流れを示す図である。

【図54】MSチェックアウト/ムーブアウトが実行される際のデータの流れを示す図である。

【図55】MSインポート/ムーブインが実行される際のデータの流れを示す図である。

【図56】PDチェックアウトが実行される際のデータの流れを示す図である。

【図57】 CDリッピングを説明するための図である。

【図58】CDレコーディングを説明するための図である。

【図59】CDリッピングまたはCDレコーディングに おけるバッファ56の区分けを説明するための図であ ス

【図60】各バッファの状態遷移を示す図である。

【図61】HDD58に設けられるリングバッファ241 を示す図である。

【図62】CDリッピング時の各バッファ間のデータの流れを説明するための図である。

0 【図63】録音速度設定処理を説明するフローチャート である。

【図64】CD録音処理を説明するフローチャートである。

【図65⁵】リングバッファ情報初期化処理を説明するフローチャートである。

【図66】1曲分の録音処理を説明するフローチャートである。

【図67】モニタ音声出力処理を説明するフローチャートである。

0 【図68】リングバッファに対する書き込み処理を説明 するフローチャートである。

【図69】リングバッファに対する読み出し処理を説明 するフローチャートである。

【図70】CDリッピング中のディスプレイ15の表示例を示す図である。

【図71】再生エリアの設定を説明するための図である。

【図72】プレイリストの一例を示す図である。

【図73】プレイリストの一例を示す図である。

40 【図74】プレイリストの一例を示す図である。

【図75】プレイリストの一例を示す図である。

【図76】プレイリスト作成処理を説明するフローチャートである。

[図77] 全曲リピートの再生処理を説明するフローチャートである。

【図78】ムーブアウト処理を説明するフローチャート である。

【図79】ムーブアウト処理の状態遷移を示す図である。

50 【図80】ムーブアウト処理におけるディスプレイ15

82

の表示例を示す図である。

図1

リモートコントローラ

'【図81】ムーブアウト処理におけるディスプレイ15 の表示例を示す図である。

81

- 【図82】ムーブイン処理を説明するフローチャートである。
- 【図83】ムーブイン処理の状態遷移を示す図である。 ・【図84】ムーブイン処理におけるディスプレイ15の 表示例を示す図である。
- 【図85】ムーブイン処理におけるディスプレイ15の表示例を示す図である。
 - [図86] 復帰処理を説明するフローチャートである。 [図87] ムーブアウト復元処理を説明するフローチャートである。
 - 【図88】ムーブイン復元処理を説明するフローチャートである。
 - 【図89】チェックアウト処理を説明するフローチャートである。
 - 【図90】チェックアウト処理におけるディスプレイ15の表示例を示す図である。
 - [図91] チェックアウト処理におけるディスプレイ1 20 82 HD MW, 5の表示例を示す図である。 85 HD:PLA'
 - 【図92】チェックイン処理を説明するフローチャート である。

*【図93】チェックイン処理におけるディスプレイ15 の表示例を示す図である。

【図94】エクスチェンジ処理を説明するフローチャートである。

【図95】エクスチェンジ処理におけるディスプレイ1 5の表示例を示す図である。

【図96】エクスチェンジ処理におけるディスプレイ15の表示例を示す図である。

【図97】エクスチェンジ処理におけるディスプレイ1 10 5の表示例を示す図である。

【図98】PD5のハードウェア的な構成例を示すブロック図である。

【符号の説明】

オーディオサーバ, 2 スピーカ, 3 音楽C
 D, 4 MS, 5 PD, 6 PC, 2 2 エクスチェンジボタン, 5 1 メインCPU, 7 1 RTOS ,

72 APP, 73 UMW, 74 LMW, 75 D D, 76 × 1 > APP, 77 HD APP, 78 CD AP P, 79 MS APP, 80 PDAPP, 81 FEP,

82 HD MW, 83 HD CC, 84 CD RIPPING,

【図2】

8.5 HD PLAY, 8.6 HD REC, 8.7 C IN/C OU T, $8.8 \pm$ CD MW, 8.9 MS MW, 9.0 PD MW

【図1】

5212



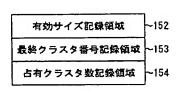
オーディオサーバ 1

【図13】

図13

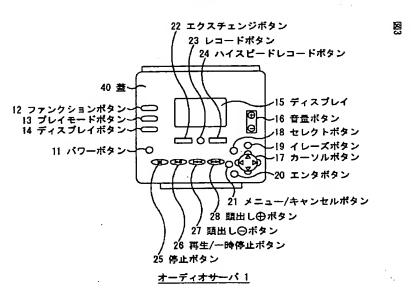
ポータブルデバイス

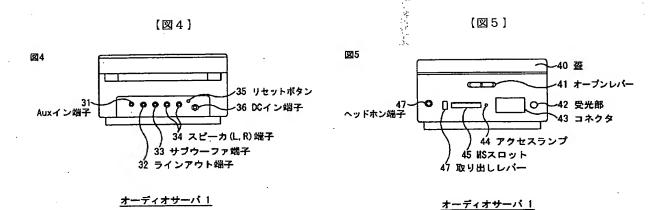
(PD)



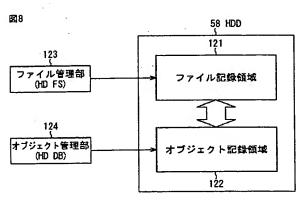
サイズ記録領域 151



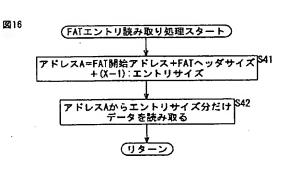




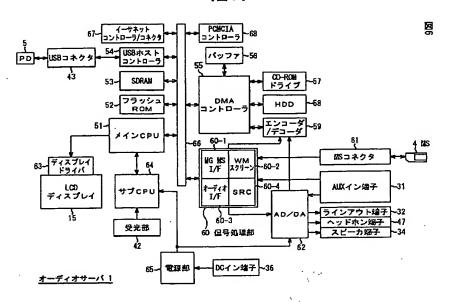




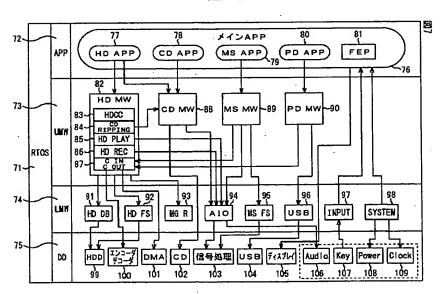
【図16】



【図6】



【図7】

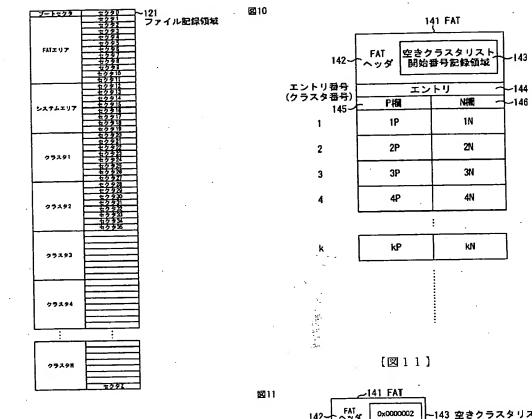




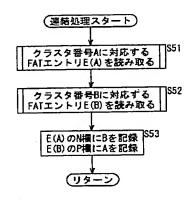
[図9]

⊠9

【図10】







【図75】

図75

図17

フォルダ番号	アルバム番号	トラック番号
F2	A1	11

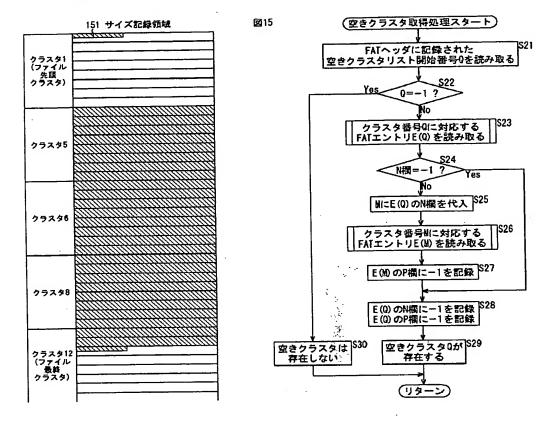
図11		مے	141 FA1	n		
	142~	FAT	0x0000002	143	空きクラスタリス 開始番号記録領域	۲
	クラスタ番号		ントリ	4	MIND E . J HOSKING. M.	

142 FAT OXO	000002
クラスタ番号 エントリ	N#M
0x00000001 0xPFFFFF	pepepape
0x00000002	000000003
0x00000003	00000004
0x00000004	00000007
0x00000006 0x00000001 8	00000000
0x00000006 0x00809005 0	-pepepopea
0x00000007 0x00000004 0	c00000009
0x00000008 0x00000000000000000000000000	(dededooc
0x00000009 0x00000007 0	x0000000A
0x0000000A 0x00000009 0	x00000008
O A0000000x0 B00000000x0	X00000000
0×00000000 0×0000000000000000000000000	असिमि
0x00000000 0x000000000 0	X0000000E
0x0000000E 0x0000000E 0	x0000000F
0x0000000F 0x0000000F 0	x00000010
0x00000010 0x0000000F 0	x00000011
0x00000011 0x00000010 0	x00000012
0x00000012 0x00000011 0	×00000013
0x00000013 0x00000012	0x00000014
0x00000014 0x00000013	XFFFFFFFF

【図12】

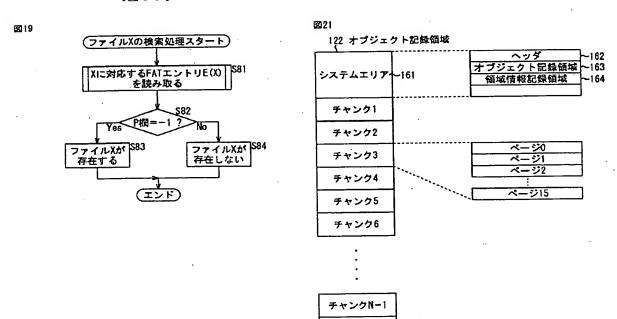
図12

【図15】



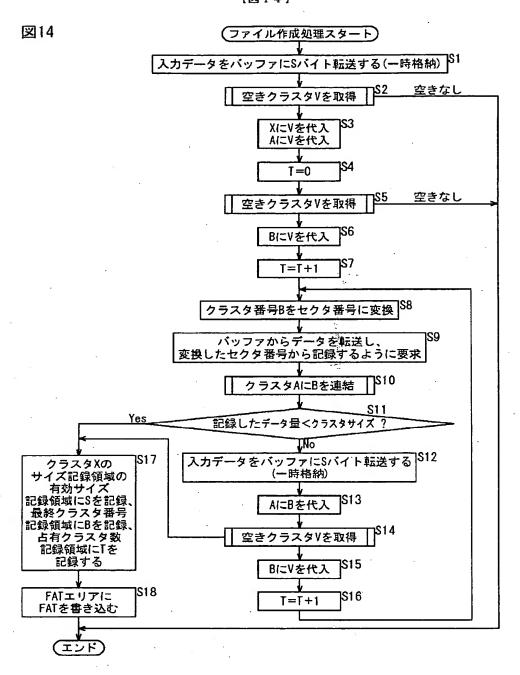
【図19】

【図21】



チャンクN

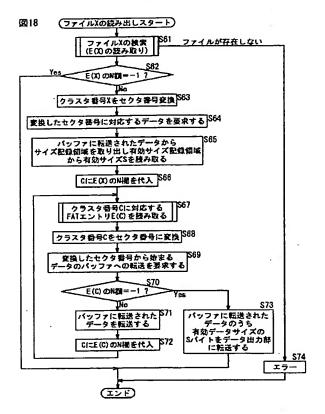
【図14】

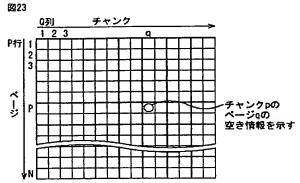




(図18)

[図23]

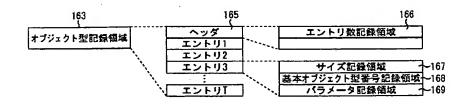




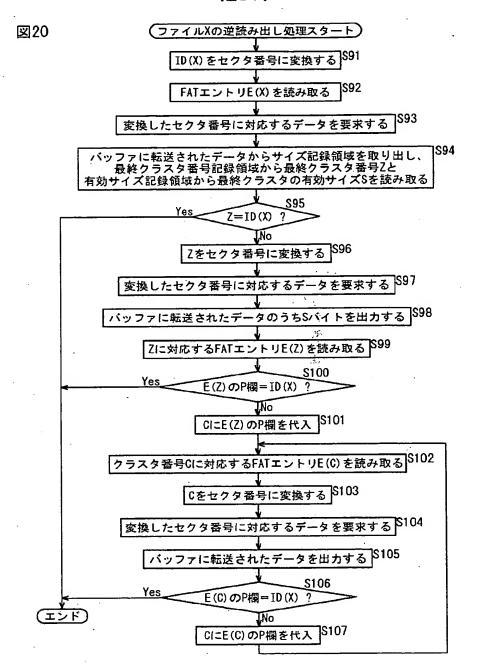
領域情報配錄領域 164

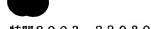
【図22】

图2



(図20)

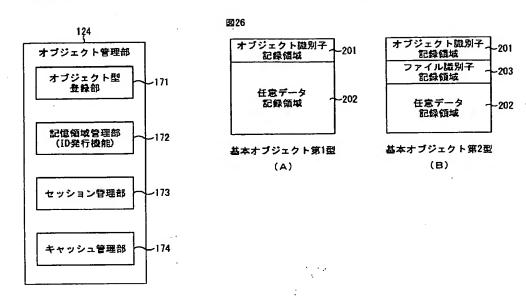




【図24】

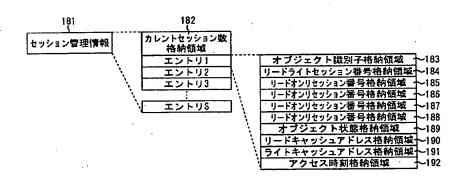
【図26】

Ø24



[図25]

图2

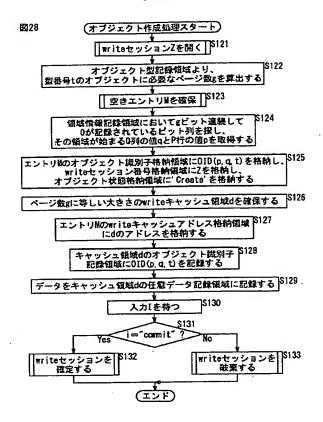


[図27]

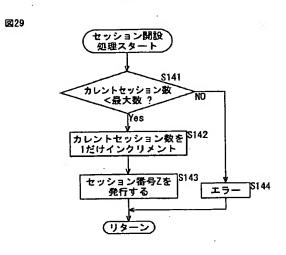
図27

オブジェクト識別子					
チャンク番号	ページ番号	型者	野号		
		基本型番号	エントリ番も		





【図29】



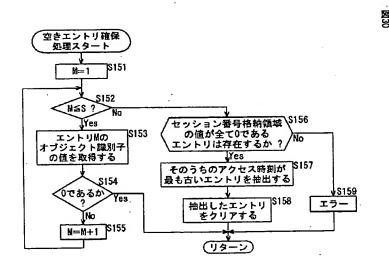
【図45】

図45

2345		•
名前	サイズ	意味
OID	4/17	このCCオブジェクトのID
SOID	4/8/1 F	リンクするストリームオブジェクトのID
Reserved	16パイト	

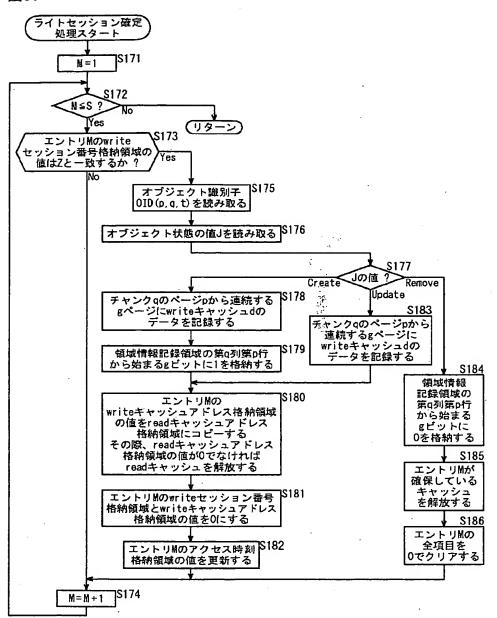
CCオブジェクトフォーマット

【図30】



【図31】

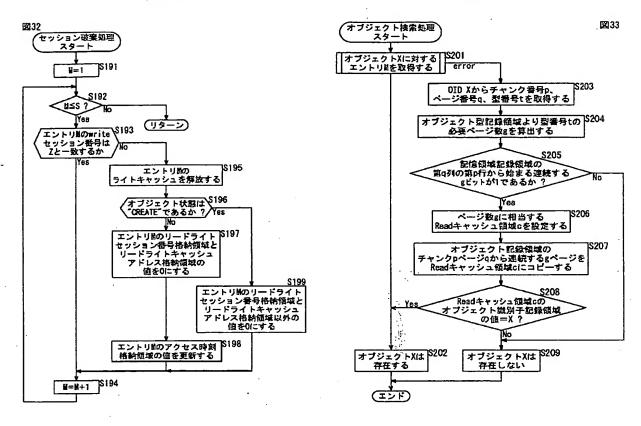
図31





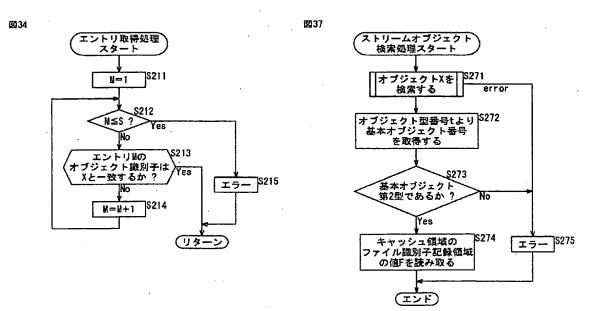
【図32】

[図33]



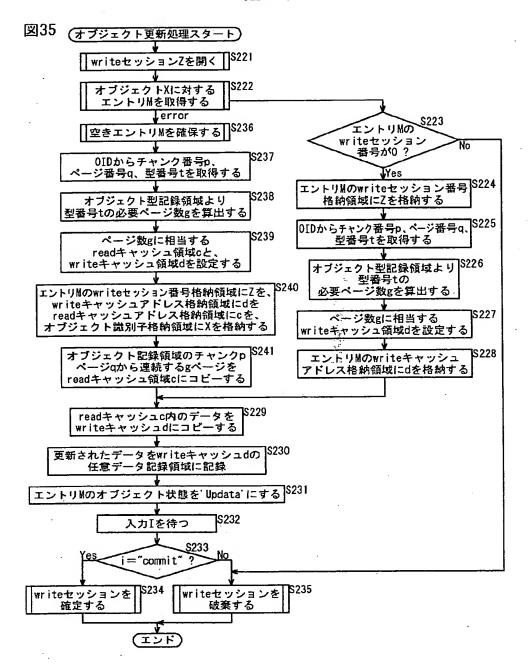
【図34】

【図37】

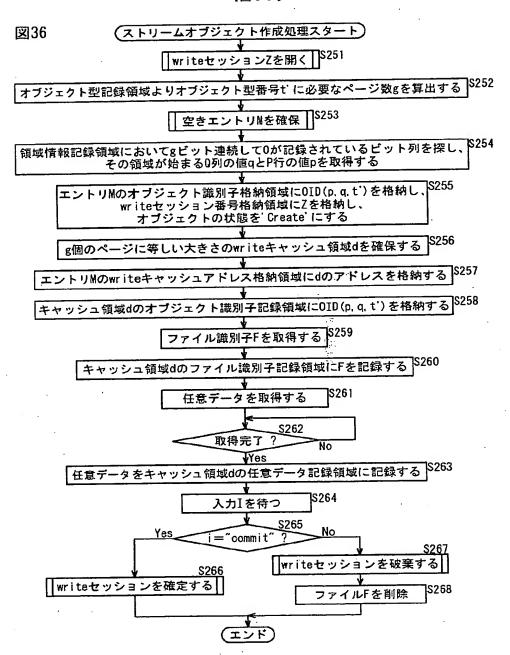




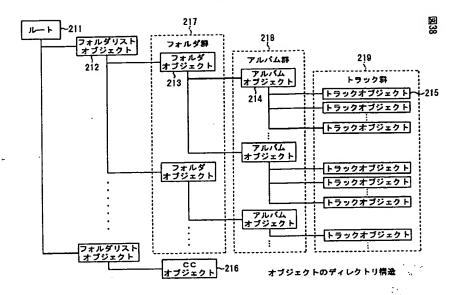
【図35】



[図36]



【図38】



[図39]

名前	サイズ	念味
OID	4パイト	このオブジェクトのID
MAX	4バイト	フォルダの最大数(=100)
N	4バイト	現在のフォルダ数
Folder (1-100)	4*100(400)バイト	フォルダオブジェクトのIDの並び
Reserve	612/5/ F	

フォルダリストオブジェクトフォーマット

【図46】

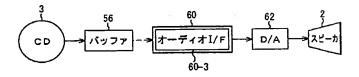
【図52】

图52

図46

名前	サイズ	意味
CatFolder	10KB	CatFolder
CatAlbum	200KB	· CatAlbum
CatTrack	600KB	CatTrack

CCデータフォーマット



CDプレイ

[図40]

異

名前	サイズ	意味
OID	4パイト	このオブジェクトのID
MAX	4バイト	フォルダの最大数(=200)
N	4パイト	現在のアルバム数
Album (1-200)	4*200(800)バイト	アルバムオブジェクトのIDの並び
Title	36パイト	フォルダ名、文字コード
Reserve	176バイト	·

フォルダオブジェクトフォーマット

[図41]

名前	サイズ	意味
OID	4パイト	このオブジェクトのID
MAX	4/51 F	トラックの最大数(=400)
N	4/5/1 1-	アルバム内のトラック数
Track (1-400)	4*400 (1600) バイト	曲オブジェクトのIDの並び
Title	516パイト	タイトル名、文字コード
Artist	260パイト	アーティスト名、文字コード
CreationData	8パイト	生成日時
メディアキー	32バイト	CDのメディアキー
Reserve	1660バイト	

アルバムオブジェクトフォーマット

[図44]

[図57]

國 図57

(A)モニタ音声出力

(B)録音処理

第1番 第2章 第3番 第1番 日の曲日の曲日の曲日の曲

CDリッピング

名前	サイズ	意味
AT3H	16KB	ATARC3ヘッダ
PRT	16KB	ATARC3パーツ
RSV	32KB	予約
AT3SU-1	16KB	サウンドユニット列
AT3SU-2	16KB	サウンドユニット列
:		
:		
AT3SU-N	16KB	サウンドユニット列

コンテンツデータフォーマット



【図42】

名前	サイズ	意味
OID	4/57 F	このオプジェクトのID
SOID	4パイト	リンクするコンテンツデータのファイル識別子
Title	516バイト	曲タイトル、文字コード
Artist	260パイト	アーティスト名、文字コード
Time	8パイト	再生時間
LastAccessDate	8パイト	最終アクセス日時
PC	4パイト	再生回数カウンタ
CreationData	8パイト	作成日時
Reserve	980パイト	予約(0x00 固定)
AC	12544バイト	曲属性と再生制御情報

トラックオブジェクトフォーマット

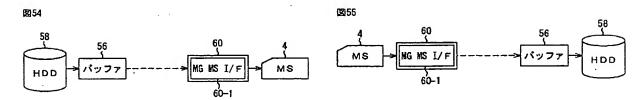
[図43]

名前	サイズ	意味	
СКеу	8パイト	コンテンツキー	
Codec	1パイト	コーデック識別値	
CodecAttr	1パイト	コーデック属性	
LT	1パイト	再生制限情報	
VLD	1パイト	正統性チェック用フラグ	
LCMLOGNUM	1パイト	チェックアウト先の個数	
Reserve	7パイト		
COI	16パイト	コーデック依存情報	
CID	20パイト	コンテンツシリアル番号	
PBS	8パイト	再生許可開始日時	
PBE	8パイト	再生許可終了日時	
XCC	1パイト	拡張CC	
CT	1パイト	再生回数の残り	
CC	1パイト	コンテンツ制御	
CN	1パイト	CheckOut残り回数	
SRC	40パイト	ソース情報	
LCMLOG	48*256パイト	CheckOut 先の情報	
Reserve	140パイト		

AC

【図54】

【図55】



MSインポート/ムーブイン

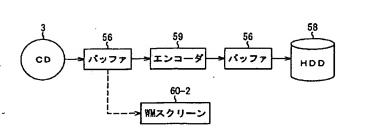
MSチェックアウト/ムープアウト

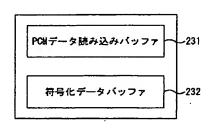




図59

፟ 64.



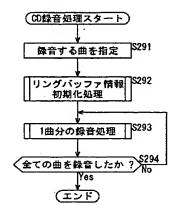


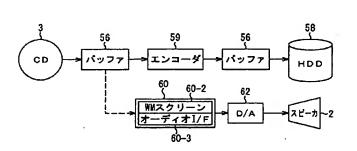
<u> バッファ 56</u>

CDリッピング

[図48]



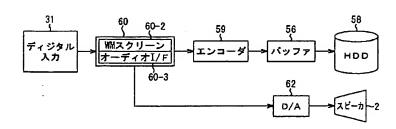




CDレコーディング

[図49]

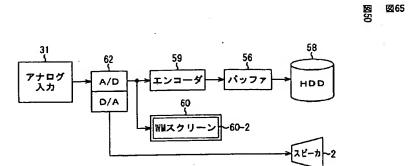
四4

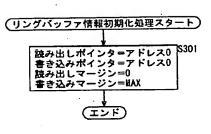


HDレコーディング(ディジタル入力)





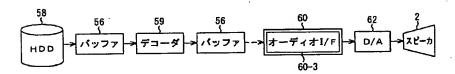




ноレコーディング(アナログ入力)

【図51】

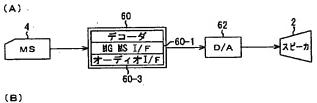
図51

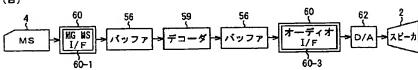


нロプレイ

【図53】

5



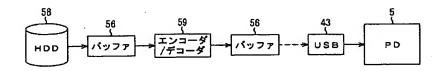


MSプレイ



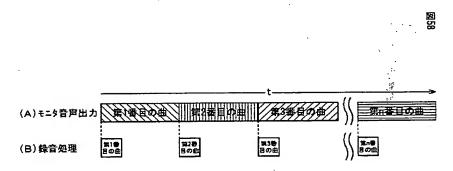
【図56】

图56



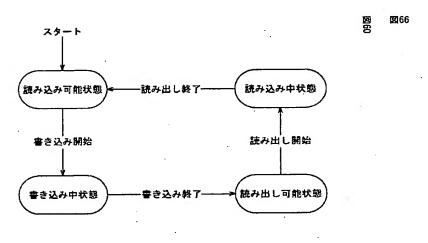
PDチェックアウト

[図58]



CDレコーディング

[図60]



各バッファの状態遷移

【図66】

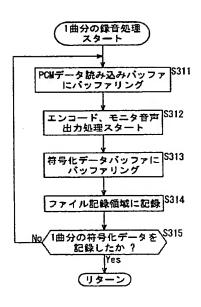
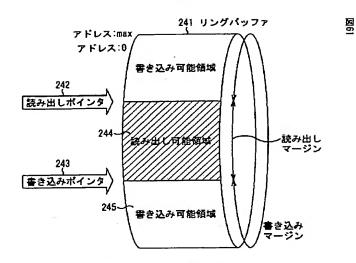


図67

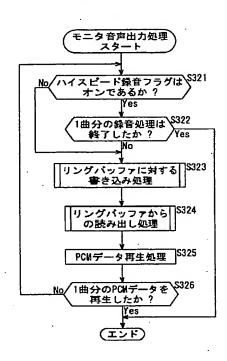


【図61】

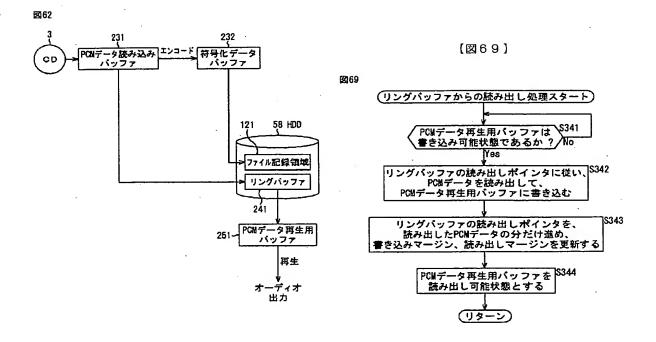


HDDのリングパッファ211構造

[図67]



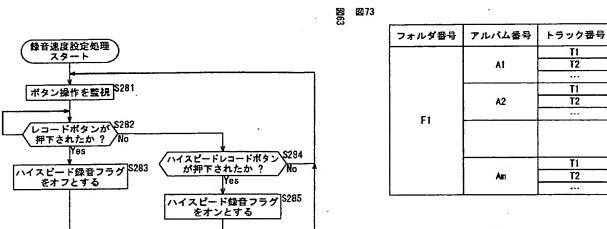
【図62】



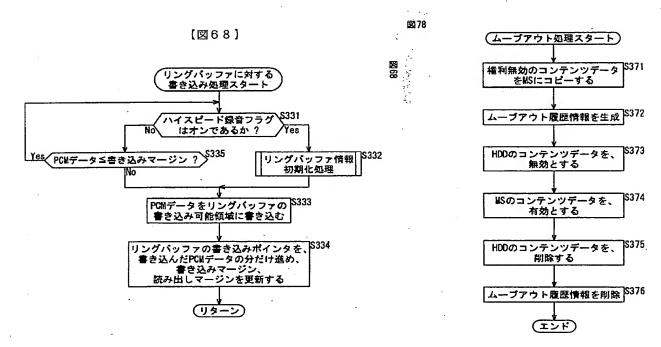


【図63】

【図73]



[図78]



[図74]

【図80】

图74

フォルダ番号	アルバム番号	トラック番号
F1	A1	T 1
F1	A1	Т2
:	:	:
F1	A1 ·	Tn

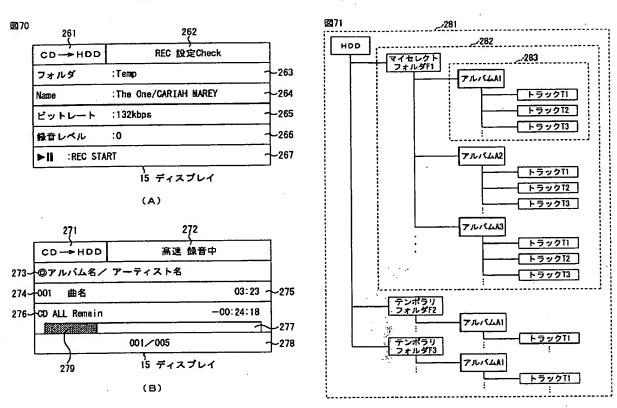
図80

ションズ
₩ 04:34
B 04:54
M 03:22
A 04:24
JJ 000

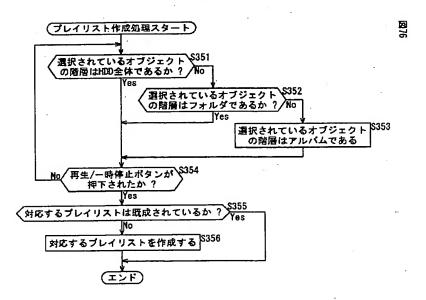
ムーブアウト設定



【図71】



【図76】

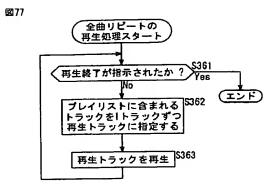


【図72】

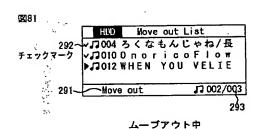
【図77】

×	1	2

	フォルダ番号	アルバム番号	トラック番号
		A1	T1 T2
	F1	A2	T1 T2
		A1	Γ1 Γ2
Ħ	F2		
IDD全体			
			· 5
		A1	T1 T2
	Fn		
		Am	T1 T2



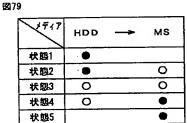
【図81】



【図82】

[図79]

図82

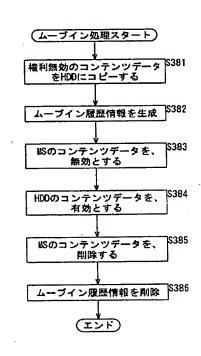


→ MS○ ● 権利有効データ○ ● 権利無効データ

ムーブアウト

【図95】





284



【図83】

【図84】

图83				
	717	HDD	-	мѕ
状	£ 11			•
150				

	HDD		MS
状態11			•
状態12	0		•
状態13	0		0
状盤14	•		0
状盤15	•		

● 権利有効データ 〇 権利無効データ 1004 HY ALL/M 15 03:52 1006 ALWAYS B 15 04:19 1007 ONE SWEE 15 04:42 JJ 000 Q Move in

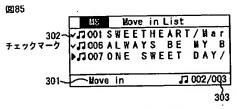
ムーブイン設定

ムーブイン

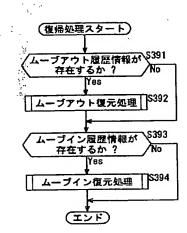
[図85]

図86

[図86]

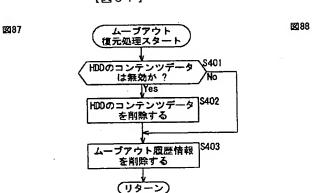


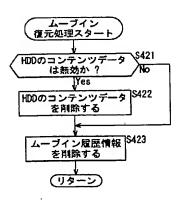
ムーブイン中



[図88]

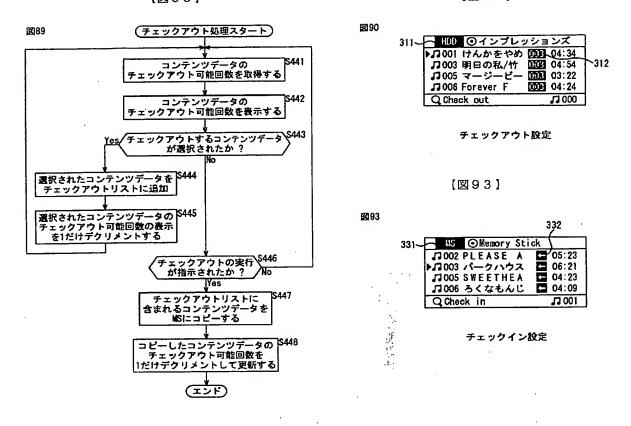
【図87】





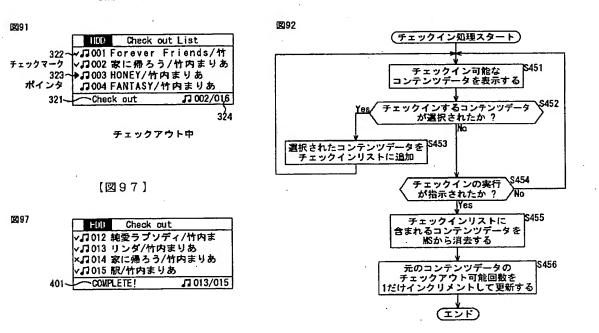






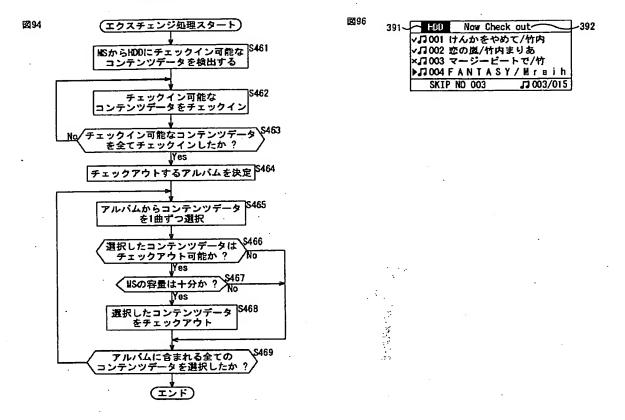


[図92]

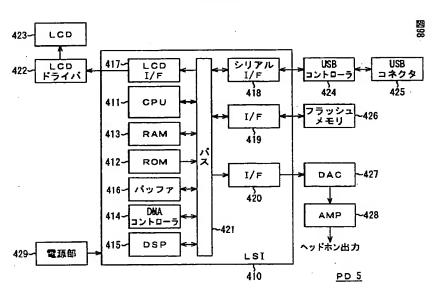


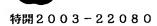


【図96】 【図94】



[図98]





フロントページの続き

(72)発明者 渡辺 洋人

東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ

一株式会社内

Fターム(参考) 58065 BA01 BA03 BA05 CE23

5D044 BC01 BC03 DE02 DE03 DE12

DE17 DE23 DE29 DE38 DE39

GK08 HL07

5D045 DA20